

**Elektronische Gesundheitskarte und Telematikinfrastruktur**

# **Übergreifende Spezifikation Verwendung kryptographischer Algorithmen in der Telematikinfrastruktur**

Version: 2.13.0  
Revision: 111384  
Stand: 15.05.2019  
Status: freigegeben  
Klassifizierung: öffentlich  
Referenzierung: gemSpec\_Krypt

---

## Dokumentinformationen

---

### Änderungen zur Vorversion

Anpassungen gemäß Änderungsliste P18.1

### Dokumentenhistorie

Version	Datum	Grund der Änderung, besondere Hinweise
1.4.0	03.07.08	freigegeben (für Release 2.3.4)
1.9.0	26.06.12	Kommentierung
1.10.0	13.09.12	Einarbeitung der Gesellschafterkommentare
2.0.0	15.10.12	bQS Kommentare eingearbeitet
2.1.0	06.06.13	Erweiterung im Rahmen der PP-Erstellung Konnektor (kryptographische Vorgaben für die SAK); Anpassung an das fortgeschriebene PP Konnektor ORS1 (BSI-CC-PP-0046), Konsistenz zur veränderten gemSpec_Kon herstellen
2.2.0	21.02.14	Losübergreifende Synchronisation
2.3.0	17.06.14	Entfernung des CBC-Modus bei der Dokumentenver- und -entschlüsselung gemäß P11-Änderungsliste
2.4.0	17.07.15	Einarbeitung Änderungen aus Errata 1.4.6
2.5.0	03.05.16	Anpassungen zum Online-Produktivbetrieb (Stufe 1)
2.6.0	24.08.16	Einarbeitung weiterer Kommentare
2.7.0	28.10.16	Anpassungen gemäß Änderungsliste
2.8.0	20.04.17	Start der Migration 120-Bit-Sicherheitsniveau kryptographische Verfahren in der TI (PKI der Kartengeneration 2.1), Anpassungen gemäß Änderungsliste
2.9.0	19.12.17	C_6260 (IPsec), C_6289 (qeS)
2.10.0	14.05.18	C_6195 (IPsec), C_6374 (ed. IPsec), C_6375 (TLS für SM), C_6399 (IPsec)
2.11.0	26.10.18	Veröffentlichung im Rahmen von Release 2.1.3
2.11.0	29.10.18	C_6639 (RSA 2048 Bit Zertifikate) etc., redaktionelle Aktualisierung der Anforderungen A_14653, A_15699 im Rahmen von Release 2.1.3
2.12.0	18.12.18	ePA-Inhalte ergänzt
	01.03.19	Anpassungen gemäß Änderungsliste P18.1
2.13.0	15.05.2019	freigegeben

## Inhaltsverzeichnis

<b>1</b>	<b>Einführung</b>	<b>7</b>
1.1	Zielsetzung und Einordnung des Dokuments	7
1.2	Zielgruppe	7
1.3	Geltungsbereich	8
1.4	Abgrenzung des Dokuments	8
1.5	Methodik	8
<b>2</b>	<b>Einsatzszenarioübergreifende Algorithmen</b>	<b>9</b>
2.1	Identitäten	9
2.1.1	X.509-Identitäten	9
2.1.1.1	Digitale nicht-qualifizierte elektronische Signaturen	10
2.1.1.2	Qualifizierte elektronische Signaturen	12
2.1.1.3	TLS-Authentifizierung	14
2.1.1.4	IPsec-Authentifizierung	14
2.1.1.5	Digitale Signaturen durch TI-Komponenten	14
2.1.1.6	Verschlüsselung	14
2.1.2	CV-Identitäten	15
2.1.2.1	CV-Zertifikate G2	15
2.1.2.2	CV-Certification-Authority (CV-CA) Zertifikat G2	15
2.2	Zufallszahlengeneratoren	16
2.3	Hilfestellung bei der Umsetzung (Zufallsgeneratoren)	16
2.4	Schlüsselerzeugung und Schlüsselbestätigung	17
2.4.1	Prüfung auf angreifbare (schwache) Schlüssel	18
2.4.2	ECC-Schlüssel in X.509-Zertifikaten	18
2.4.3	RSA-Schlüssel in X.509-Zertifikaten	18
<b>3</b>	<b>Konkretisierung der Algorithmen für spezifische Einsatzszenarien</b>	<b>20</b>
3.1	Kryptographische Algorithmen für XML-Dokumente	20
3.1.1	XML-Signaturen für nicht-qualifizierte Signaturen	21
3.1.2	XML-Signaturen für qualifizierte elektronische Signaturen	22
3.1.3	Webservice Security Standard (WSS)	23
3.1.4	XML-Verschlüsselung – Symmetrisch	23
3.1.5	XML-Verschlüsselung – Hybrid	24
3.2	Karten-verifizierbare Authentifizierung und Verschlüsselung	24
3.2.1	Card-to-Card-Authentisierung G2	24
3.2.2	Card-to-Server (C2S) Authentisierung und Trusted Channel G2	25
3.3	Netzwerkprotokolle	25
3.3.1	IPsec-Kontext	25
3.3.2	TLS-Verbindungen	27
3.3.3	DNSSEC-Kontext	34
3.4	Masterkey-Verfahren (informativ)	35

<b>3.5</b>	<b>Hybride Verschlüsselung binärer Daten .....</b>	<b>37</b>
3.5.1	Symmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten .....	37
3.5.2	Asymmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten .....	37
<b>3.6</b>	<b>Symmetrische Verschlüsselung binärer Daten .....</b>	<b>37</b>
<b>3.7</b>	<b>Signatur binärer Inhaltsdaten (Dokumente).....</b>	<b>38</b>
<b>3.8</b>	<b>Signaturen innerhalb von PDF/A-Dokumenten.....</b>	<b>39</b>
<b>3.9</b>	<b>Kartenpersonalisierung.....</b>	<b>40</b>
<b>3.10</b>	<b>Bildung der pseudonymisierten Versichertenidentität .....</b>	<b>40</b>
<b>3.11</b>	<b>Spezielle Anwendungen von Hashfunktionen .....</b>	<b>40</b>
3.11.1	Hashfunktionen und OCSP (informativ) .....	41
<b>3.12</b>	<b>kryptographische Vorgaben für die SAK des Konnektors .....</b>	<b>42</b>
<b>3.13</b>	<b>Migration im PKI-Bereich .....</b>	<b>42</b>
<b>3.14</b>	<b>Spezielle Anwendungen von kryptographischen Signaturen .....</b>	<b>43</b>
<b>3.15</b>	<b>ePA-spezifische Vorgaben .....</b>	<b>44</b>
3.15.1	Verbindung zur VAU .....	44
3.15.2	Vorgaben für ePA-Schlüssel und ePA-Chiffre .....	45
3.15.3	ePA-Aktensysteminterne Schlüssel .....	45
3.15.4	ePA-spezifische TLS-Vorgaben .....	47
3.15.5	Schlüsselableitungsfunktionalität ePA .....	47
<b>4</b>	<b>Umsetzungsprobleme mit der TR-03116-1 .....</b>	<b>50</b>
4.1	XMLDSig und PKCS1-v2.1 .....	50
4.2	XMLEnc: Die Nutzung von RSAES-OAEP und AES-GCM.....	50
4.3	XML Signature Wrapping und XML Encryption Wrapping.....	51
4.4	Güte von Zufallszahlen.....	51
<b>5</b>	<b>Migration 120-Bit-Sicherheitsniveau .....</b>	<b>52</b>
5.1	PKI-Begriff Schlüsselgeneration .....	52
5.2	X.509-Root der TI .....	53
5.3	TSL-Dienst und ECDSA-basierte TSL allgemein .....	55
5.4	ECC-Unterstützung bei TLS .....	55
5.5	ECC-Unterstützung bei IPsec .....	57
5.6	ECDSA-Signaturen .....	58
5.6.1	ECDSA-Signaturen im XML-Format .....	58
5.6.2	ECDSA-Signaturen im CMS-Format.....	59
5.7	ECIES.....	59
5.7.1	ECIES und authentifizierte Broadcast-Encryption .....	64
5.7.2	ECIES und mobKT .....	64
5.8	ECC-Migration eHealth-KT .....	65
5.9	ECC-Migration Konnektor .....	66
5.10	Verschiedene Produkttypen und ECC-Migration (informativ) .....	67

<b>6</b>	<b>Kommunikationsprotokoll zwischen VAU und ePA-Clients .....</b>	<b>68</b>
6.1	Motivation.....	68
6.2	Übersicht.....	68
6.3	VAUClientHello-Nachricht.....	70
6.4	VAUServerHello-Nachricht.....	71
6.5	Schlüsselableitung .....	72
6.6	VAUClientSigFin-Nachricht.....	72
6.7	VAUServerFin-Nachricht .....	73
6.8	Nutzerdatentransport .....	74
6.9	VAUServerError-Nachricht.....	76
6.10	Abbrechen des Protokollablaufs .....	77
<b>7</b>	<b>Erläuterungen (informativ).....</b>	<b>78</b>
7.1	Prüfung auf angreifbare (schwache) Schlüssel.....	78
7.2	RSA-Schlüssel in X.509-Zertifikaten.....	78
<b>8</b>	<b>Anhang – Verzeichnisse.....</b>	<b>81</b>
8.1	Abkürzungen.....	81
8.2	Glossar .....	82
8.3	Abbildungsverzeichnis.....	82
8.4	Tabellenverzeichnis.....	82
8.5	Referenzierte Dokumente.....	83
8.5.1	Dokumente der gematik.....	83
8.5.2	Weitere Dokumente .....	83

---

# 1 Einführung

---

## 1.1 Zielsetzung und Einordnung des Dokuments

Die vorliegende übergreifende Spezifikation definiert Anforderungen an Produkte der TI bezüglich kryptographischer Verfahren. Diese Anforderungen sind als übergreifende Regelungen relevant für Interoperabilität und Verfahrenssicherheit.

Für die TI ist die Technische Richtlinie 03116 Teil 1 [BSI-TR-03116-1] normativ, d. h. nur dort aufgeführte kryptographische Verfahren dürfen von Produkten in der TI verwendet werden. Wenn mehrere unterschiedliche Produkttypen der TI zusammenarbeiten ist es bez. der Interoperabilität nicht sinnvoll wenn jeder beteiligter Produkttyp alle dort aufgeführten Verfahren umsetzen muss, da er vermuten muss die Gegenstelle beherrscht nur eine Teilmenge der dort aufgeführten Verfahren. Um einen gemeinsamen Nenner zu definieren, legt dieses Dokument für bestimmte Einsatzzwecke ein Mindestmaß an verpflichtend zu implementierenden Verfahren aus [BSI-TR-03116-1] fest, oftmals mit spezifischen Parametern. Ein Produkttyp ist frei, weitere Verfahren aus der [BSI-TR-03116-1] optional zu implementieren, kann sich jedoch nicht ohne Weiteres darauf verlassen, dass sein potentieller Kommunikationspartner diese auch beherrscht.

Dieses Dokument folgt den Konventionen der TR. Diese hat einen Betrachtungszeitraum von sechs bzw. sieben Jahren. Analog zu Kapitel 1 [BSI-TR-03116-1] bedeutet eine Aussage „Algorithmus X ist geeignet bis Ende 2023+“ generell nicht, dass Algorithmus X nach Ende 2023 nicht mehr geeignet ist, sondern lediglich dass über die Eignung nach Ende 2023 in der TR keine explizite Aussage gemacht wird und dass aus heutiger Sicht die weitere Eignung nicht ausgeschlossen ist. Aussagen über den Betrachtungszeitraum hinaus sind „mit einem höheren Maß an Spekulation verbunden“.

Bei neuen Erkenntnissen über die verwendeten kryptographischen Algorithmen, die zu einer Änderung der TR-03116-1 führen, wird eine Anpassung dieses Dokumentes erfolgen. Für Verwendungszwecke, bei denen bereits eine Migration zu stärkeren Algorithmen in Planung ist oder die Verwendung von Algorithmen unterschiedlicher Stärke zulässig ist, wird ein Ausblick gegeben, bis wann welche Algorithmen ausgetauscht sein müssen. Bei den Migrationsstrategien für kryptographische Algorithmen ist darauf zu achten, dass hinterlegte Objekte umzuschlüsseln sind bzw. die älteren Algorithmen (unter der Bedingung, dass sie sicherheitstechnisch noch geeignet sind) für eine gewisse Übergangsphase weiter unterstützt werden müssen und danach zuverlässig in den Komponenten deaktiviert werden müssen.

## 1.2 Zielgruppe

Das Dokument richtet sich an Hersteller und Anbieter von Produkten der TI, die kryptographische Objekte verwalten.

### 1.3 Geltungsbereich

Dieses Dokument enthält normative Festlegungen zur Telematikinfrastruktur des deutschen Gesundheitswesens. Der Gültigkeitszeitraum der vorliegenden Version und deren Anwendung in Zulassungsverfahren wird durch die gematik GmbH in gesonderten Dokumenten (z. B. Dokumentenlandkarte, Produkttypsteckbrief, Leistungsbeschreibung) festgelegt und bekannt gegeben.

#### **Schutzrechts-/Patentrechtshinweis**

*Die nachfolgende Spezifikation ist von der gematik allein unter technischen Gesichtspunkten erstellt worden. Im Einzelfall kann nicht ausgeschlossen werden, dass die Implementierung der Spezifikation in technische Schutzrechte Dritter eingreift. Es ist allein Sache des Anbieters oder Herstellers, durch geeignete Maßnahmen dafür Sorge zu tragen, dass von ihm aufgrund der Spezifikation angebotene Produkte und/oder Leistungen nicht gegen Schutzrechte Dritter verstoßen und sich ggf. die erforderlichen Erlaubnisse/Lizenzen von den betroffenen Schutzrechtsinhabern einzuholen. Die gematik GmbH übernimmt insofern keinerlei Gewährleistungen.*

### 1.4 Abgrenzung des Dokuments

Aufgabe des Dokumentes ist es nicht, eine Sicherheitsbewertung von kryptographischen Algorithmen vorzunehmen. Dieser Gesichtspunkt wird in [BSI-TR-03116-1] behandelt. Es werden lediglich die dort vorgegebenen Algorithmen weiter eingeschränkt, um die Herstellung der Interoperabilität zu unterstützen.

Es ist nicht Ziel dieses Dokumentes, den Prozess zum Austauschen von Algorithmen zu definieren, sondern lediglich den zeitlichen Rahmen für die Verwendbarkeit von Algorithmen festzulegen und somit auf den Bedarf für die Migration hinzuweisen.

### 1.5 Methodik

Anforderungen als Ausdruck normativer Festlegungen werden durch eine eindeutige ID sowie die dem RFC 2119 [RFC-2119] entsprechenden, in Großbuchstaben geschriebenen deutschen Schlüsselworte MUSS, DARF NICHT, SOLL, SOLL NICHT, KANN gekennzeichnet.

Sie werden im Dokument wie folgt dargestellt:

**<AFO-ID> - <Titel der Afo>**

Text / Beschreibung

[<=]

Dabei umfasst die Anforderung sämtliche zwischen Afo-ID und der Textmarke [<=] angeführten Inhalte.

## 2 Einsatzszenarioübergreifende Algorithmen

Nachfolgend werden grundlegende Festlegungen zur Verwendung von Algorithmen innerhalb der Telematikinfrastruktur getroffen. Diese Anforderungen sind unabhängig von den im nachfolgenden Kapitel definierten Einsatzszenarien und werden durch diese verwendet.

### **GS-A\_3080 - asymmetrischen Schlüssel maximale Gültigkeitsdauer**

Die Lebensdauer von asymmetrischen Schlüsseln und somit die in einem Zertifikat angegebene Gültigkeitsdauer SOLL maximal 5 Jahre betragen.

[<=]

### 2.1 Identitäten

Der Begriff „kryptographische Identität“ (nachfolgend nur noch als Identität bezeichnet) bezeichnet einen Verbund aus Identitätsdaten und einem kryptographischen Objekt, das bspw. im Rahmen einer Authentisierung und Authentifizierung verwendet werden kann. Im Allgemeinen handelt es sich um Schlüsselpaare, bestehend aus öffentlichem und privatem Schlüssel, sowie einem Zertifikat, das die Kombination aus Attributen und öffentlichem Schlüssel durch eine übergeordnete Instanz (CA – Certification Authority) bestätigt.

Bei den Algorithmenvorgaben für Identitäten muss u. a. spezifiziert werden:

- für welche Algorithmen und für welchen Verwendungszweck die Schlüssel verwendet werden (Bestimmte Verwendungszwecke schließen einander aus, bspw. dürfen nicht Signaturschlüssel für die Sicherung von Authentizität und Integrität von Dokumenten als Signaturschlüssel für beliebige Challenges im Rahmen einer Authentisierung verwendet werden.),
- welche Algorithmen für die Signatur des Zertifikates verwendet werden,
- mit welchen Algorithmen die OCSP-Responses signiert werden und
- wie die Zertifikate des OCSP-Responders signiert sind.

#### 2.1.1 X.509-Identitäten

Eine X.509-Identität ist eine Identität gemäß Abschnitt 2.1, bei der ein X.509-Zertifikat [RFC-5280] verwendet wird.

Bei der Aufteilung von X.509-Identitäten wurden die Identitäten zunächst nach Gruppen für verschiedene Einsatzzwecke des Schlüssels unterteilt und diese bei Bedarf um einen notwendigen Einsatzkontext erweitert. Aus dieser Aufteilung ergibt sich die nachfolgend tabellarisch dargestellte Übersicht der Arten von X.509-Identitäten. Der exemplarische Einsatzort der Identitäten ist hierbei rein informativ, die Ausprägung wird in den Spezifikationen festgelegt, die eine kryptographische Identität benötigen.

**Tabelle 1: Tab\_KRYPT\_001 Übersicht über Arten von X.509-Identitäten**

Referenz	Gruppe	Kontext	Exemplarische Identitäten zur
----------	--------	---------	-------------------------------

			Verwendung (nicht vollständig)
2.1.1.1	Identitäten für die Erstellung von Signaturen	Identitäten für die Erstellung nicht-qualifizierter digitaler Signaturen	OSIG-Identität der SMC-B bzw. HSM-B
2.1.1.2		Identitäten für die Erstellung qualifizierter Signaturen	QES-Identität des HBA
2.1.1.5		Signaturidentitäten, die in den Diensten der TI-Plattform und den Fachdiensten zum Einsatz kommen.	Fachdienstsignatur Signatur durch zentrale Komponente der TI-Plattform Code-Signatur
2.1.1.3	Identitäten für die Client-Server-Authentifizierung	Identitäten für den Aufbau von TLS-Verbindungen	Fachdienst TLS – Server Fachdienst TLS – Client zentrale TI-Plattform TLS – Server zentrale TI-Plattform TLS – Client AUT-Identität der SMC-B AUT-Identität des Kartenterminals AUT-Identität des Anwendungskonnektors AUT-Identität der SAK AUT-Identität der eGK AUTN-Identität der eGK AUT-Identität des HBA
2.1.1.4		Identitäten für den Aufbau von IPsec-Verbindungen	ID.NK.VPN ID.VPNK.VPN
2.1.1.6	Verschlüsselungszertifikate	Identitäten, für die medizinische Daten verschlüsselt werden	ENC-Identität des Versicherten ENCV-Identität der eGK des Versicherten ENC-Identität des HBA ENC-Identität der SMC-B

Für den Aufbau der X.509-Zertifikate gelten die Vorgaben aus den jeweiligen Spezifikationen der X.509-Zertifikate.

#### 2.1.1.1 Digitale nicht-qualifizierte elektronische Signaturen

##### **GS-A\_4357 - X.509-Identitäten für die Erstellung und Prüfung digitaler nicht-qualifizierter elektronischer Signaturen**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten bei der Erstellung oder Prüfung digitaler nicht-qualifizierter elektronischer Signaturen verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenvorgaben erfüllen.

Produkttypen, die Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ ausstellen (vgl. Abschnitt 5.1) oder verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.

[<=]

**Tabelle 2: Tab\_KRYPT\_002 Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung nicht-qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „RSA“**

Anwendungsfall	Vorgaben
Art und Kodierung des öffentlichen Schlüssels	RSA (OID 1.2.840.113549.1.1.1) zu verwendende Schlüssellänge: 2048 Bit, zulässig bis Ende 2023 [BSI-TR-03116-1], vgl. auch A_15590
Signatur eines Zertifikats Signatur einer OCSP-Response Signatur eines OCSP-Responder-Zertifikates Signatur einer CRL Signatur des Zertifikats das Basis der Signaturprüfung einer CRL ist	sha256withRSAEncryption (OID 1.2.840.113549.1.1.11) zu verwendende Schlüssellänge: 2048 Bit, zulässig bis Ende 2023 [BSI-TR-03116-1], vgl. auch A_15590

#### **A\_15590 - Zertifikatslaufzeit bei Erstellung von X.509-Zertifikaten mit RSA 2048 Bit**

Ein TSP-X.509-nonQES, der X.509-Zertifikate erstellt auf Basis der Schlüsselgeneration „RSA“ (d. h., für den die Vorgaben aus Tab\_KRYPT\_002 gelten), MUSS das Ende der Zertifikatsgültigkeitsdauer für das auszustellende Zertifikat unabhängig von der in Tab\_KRYPT\_002 festgelegten Endedaten der Zulässigkeit der verwendeten RSA-Schlüssellängen festlegen.[<=]

Erläuterung: Die technische Durchsetzung des Endes der Zulässigkeit von RSA mit weniger als 3000 Bit Schlüssellänge in X.509-Zertifikaten erfolgt durch die Herausnahme der entsprechenden RSA-basierten Sub-CA-Zertifikate aus der TSL zum Zeitpunkt des Ablaufens der Zulässigkeit (gemäß TIP1-A\_2062). Ein TSP muss bez. der Zertifikatsgültigkeitsdauer der von ihm ausgegebenen Zertifikate das nach Spezifikationslage definierte Verhalten zeigen (i. A. Zertifikatsgültigkeitsdauer der ausgegebenen Zertifikate von 5 Jahren). Ein TSP kann auch mit dem Kartenherausgeber beliebige Gültigkeitsdauern unter 5 Jahren für die Laufzeit der vom TSP ausgegebenen Zertifikate vereinbaren.

**Tabelle 3: Tab\_KRYPT\_002a Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung nicht-qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „ECDSA“**

Anwendungsfall	Vorgabe
Art und Kodierung des öffentlichen Schlüssels	ecPublicKey {OID 1.2.840.10045.2.1} auf der Kurve brainpoolP256r1 [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] zulässig bis Ende 2023+  Die Kodierung des öffentlichen Punkt erfolgt nach [RFC5480, Abschnitt 2], vgl. Beispiel in Abschnitt 5.2)  Der privater Schlüssel muss zufällig und gleichverteilt aus {1, ..., q-1} gewählt werden. (q ist die Ordnung des Basispunkts und $\text{ceil}(\log_2 q)=256$ ).

Signatur eines Zertifikats Signatur einer OCSP-Response Signatur eines OCSP-Responder-Zertifikates Signatur einer CRL Signatur des Zertifikats das Basis der Signaturprüfung einer CRL ist	ecdsa-with-SHA256 [RFC-3279] {OID 1.2.840.10045.4.3.2} auf der Kurve brainpoolP256r1 [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] zulässig bis Ende 2023+  vgl. Beispiel in Abschnitt 5.2  Der privater Schlüssel muss zufällig und gleichverteilt aus {1, ..., q-1} gewählt werden. (q ist die Ordnung des Basispunkts und $\text{ceil}(\log_2 q)=256$ ).
--	--

Aktuell werden in der TI CRLs ausschließlich im Rahmen des IPsec-Verbindungsaufbaus (Verbindung der Konnektoren in die TI) verwendet.

Für die maximale Gültigkeitsdauer der Zertifikate gilt die Anforderung [GS-A\_3080].

### 2.1.1.2 Qualifizierte elektronische Signaturen

#### **GS-A\_4358 - X.509-Identitäten für die Erstellung und Prüfung qualifizierter elektronischer Signaturen**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten für die Erstellung oder Prüfung von qualifizierten elektronischen Signaturen verwenden, MÜSSEN mindestens alle in Tabelle Tab\_KRYPT\_003 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenvorgaben erfüllen.

TSP-X.509-QES, die qualifizierte Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ (vgl. Abschnitt 5.1) erstellen oder verwenden MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_003a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.

[<=]

**Tabelle 4: Tab\_KRYPT\_003 Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung qualifizierter elektronischer Signaturen für die Schlüsselgeneration „RSA“**

Anwendungsfälle	Vorgaben
Signatur des VDA-Zertifikats	<p>Nachdem die eIDAS-Verordnung das Signaturgesetz vollständig abgelöst hat, steht es einem VDA frei zu entscheiden welche Signatur (bspw. signiert von einer beliebigen VDA-internen CA) sein VDA-Zertifikat haben soll. Insbesondere kann die Signatur mit einem Nicht-RSA-Verfahren erstellt werden.</p> <p>Eine auswertende Komponente muss mit beliebigen (also auch nicht-RSA basierten) Signaturen eines VDA-Zertifikats umgehen können (bspw. Signatur des VDA-Zertifikats nicht auswerten, Authentizität und Integrität des Zertifikats wird über die Vertrauensliste sichergestellt).</p>
Art und Kodierung des öffentlichen EE-Schlüssels	<p><u>RSA-Signaturvariante:</u></p> <p><b>Entweder</b>          OID 1.2.840.113549.1.1.1 (rsaEncryption)          (zulässig bis Ende 2022 [SOG-IS-2018])  <b>oder</b>          OID 1.2.840.113549.1.1.10 (id-RSASSA-PSS) [RFC-5756].          (ohne zeitliche Beschränkung der Zulässigkeit [SOG-IS-2018])          Die Auswahl obliegt dem EE-Zertifikatsausgebenden VDA.</p>

	<p><u>RSA-Schlüssellänge:</u> zu verwendende Schlüssellänge: 2048 Bit, zulässig bis Ende 2024 [SOG-IS-2018]</p>
<p>Signatur eines Zertifikats, Signatur einer OCSP-Response oder Signatur eines OCSP-Responder-Zertifikates</p>	<p><b>Entweder</b> sha256withRSAEncryption (OID 1.2.840.113549.1.1.11) (zulässig bis Ende 2022 [SOG-IS-2018]) <b>oder</b> id-RSASSA-PSS (1.2.840.113549.1.1.10) [RFC-5756] (ohne zeitliche Beschränkung der Zulässigkeit [SOG-IS-2018])</p> <p>zu verwendende Schlüssellänge: 2048 Bit, zulässig bis Ende 2024 [SOG-IS-2018]</p> <p>Die Hashfunktion für die Hashwertberechnung der TBSCertificate-Datenstruktur MUSS eine nach [SOG-IS-2018] zulässige Hashfunktion („Agreed Hash Function“) sein. Als Hashfunktion SOLL SHA-256 [FIPS-180-4] verwendet werden. Als MGF MUSS MGF1 [PKCS#1] verwendet werden. Die innerhalb der MGF1 verwendete Hashfunktion MUSS die gleiche Hashfunktion sein, wie die Hashfunktion der Hashwertberechnung der TBSCertificate-Datenstruktur. (Dies entspricht der Empfehlung aus [RFC-5756] bzw. [RFC-4055, 3.1] und dient der Komplexitätsreduktion.) Die Saltlänge MUSS mindestens 256 Bit betragen. (Die Maximallänge des Salts ergibt sich nach [PKCS#1] in Abhängigkeit von der Länge des Moduls.)</p>

**Tabelle 5: Tab\_KRYPT\_003a Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „ECDSA“**

Anwendungsfall	Vorgabe
<p>Signatur des VDA-Zertifikats</p>	<p>Nachdem die eIDAS-Verordnung das Signaturgesetz vollständig abgelöst hat, steht es einem VDA frei zu entscheiden welche Signatur (bspw. signiert von einer beliebigen VDA-internen CA) sein VDA-Zertifikat haben soll. Insbesondere kann die Signatur mit einem Nicht-ECDSA-Verfahren erstellt werden. Eine auswertende Komponente muss mit beliebigen (also auch nicht-ECDSA basierten) Signaturen eines VDA-Zertifikats umgehen können (bspw. Signatur des VDA-Zertifikats nicht auswerten, Authentizität und Integrität des Zertifikats wird über die Vertrauensliste sichergestellt).</p>
<p>Art und Kodierung des öffentlichen EE-Schlüssels</p>	<p>ecPublicKey {OID 1.2.840.10045.2.1} auf der Kurve brainpoolP256r1 [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] zulässig bis Ende 2023+</p> <p>Die Kodierung des öffentlichen Punkt erfolgt nach [RFC5480, Abschnitt 2], vgl. Beispiel in Abschnitt 5.2). Der private Schlüssel muss zufällig und gleichverteilt aus <math>\{1, \dots, q-1\}</math> gewählt werden. (<math>q</math> ist die Ordnung des Basispunkts und <math>\text{ceil}(\log_2 q)=256</math>).</p>

Signatur eines Zertifikats, Signatur einer OCSP- Response oder Signatur eines OCSP-Responder- Zertifikates	ecdsa-with-SHA256 [RFC-3279] {OID 1.2.840.10045.4.3.2} auf Kurve der brainpoolP256r1 [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] zulässig bis Ende 2023+  vgl. Beispiel in Abschnitt 5.2
--	--

#### 2.1.1.3 TLS-Authentifizierung

##### **GS-A\_4359 - X.509-Identitäten für die Durchführung einer TLS-Authentifizierung**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten für eine TLS-Authentifizierung verwenden, MÜSSEN alle in Tab\_KRYPT\_002 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenanforderungen erfüllen.

Produkttypen die Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ ausstellen (vgl. Abschnitt 5.1) oder verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.  
[<=]

#### 2.1.1.4 IPsec-Authentifizierung

##### **GS-A\_4360 - X.509-Identitäten für die Durchführung der IPsec-Authentifizierung**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten für eine IPsec-Authentifizierung verwenden, MÜSSEN alle in Tab\_KRYPT\_002 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenanforderungen erfüllen.

Produkttypen die Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ ausstellen (vgl. Abschnitt 5.1) oder verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.  
[<=]

#### 2.1.1.5 Digitale Signaturen durch TI-Komponenten

##### **GS-A\_4361 - X.509-Identitäten für die Erstellung und Prüfung digitaler Signaturen**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten verwenden, die zur Erstellung und Prüfung digitaler Signaturen in Bezug auf TI-Komponenten (technische X.509-Zertifikate) genutzt werden, MÜSSEN alle in Tab\_KRYPT\_002 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenanforderungen erfüllen.

Produkttypen die Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ ausstellen (vgl. Abschnitt 5.1) oder verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.  
[<=]

#### 2.1.1.6 Verschlüsselung

##### **GS-A\_4362 - X.509-Identitäten für Verschlüsselungszertifikate**

Alle Produkttypen, die X.509-Identitäten für die Verschlüsselung (Verschlüsselungszertifikate) verwenden, MÜSSEN alle in Tab\_KRYPT\_002 aufgeführten Algorithmen unterstützen und die Tabellenanforderungen erfüllen.

Produkttypen die Zertifikate (X.509-Identitäten) auf Basis der Schlüsselgeneration „ECDSA“ ausstellen (vgl. Abschnitt 5.1) oder verwenden, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_002a aufgeführten Algorithmen und die Tabellenvorgaben erfüllen.  
[<=]

## 2.1.2 CV-Identitäten

CV-Identitäten werden für die Authentifizierung zwischen Karten verwendet.

### 2.1.2.1 CV-Zertifikate G2

#### GS-A\_4365 - CV-Zertifikate G2

Alle Produkttypen, die CV-Zertifikate der Kartengeneration G2 erstellen oder prüfen, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_006 aufgeführten Algorithmen verwenden und die Tabellenanforderungen erfüllen.

[<=]

**Tabelle 6: Tab\_KRYPT\_006 Algorithmen für CV-Zertifikate**

Algorithmen Typ	Algorithmus	Schlüssellänge
über das Zertifikat bestätigtes Schlüsselpaar	<b>Authentisierung ohne Sessionkey-Aushandlung</b> [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] ecdsa-with-SHA256 {OID 1.2.840.10045.4.3.2}  <b>Authentisierung mit Sessionkey-Aushandlung</b> [RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] authS_gemSpec-COS-G2_ecc-with-sha256 {OID 1.3.36.3.5.3.1}	256 Bit bis Ende 2023+
Signatur des Endnutzerzertifikats	[RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] ecdsa-with-SHA256 {OID 1.2.840.10045.4.3.2}	256 Bit bis Ende 2023+

Für die maximale Gültigkeitsdauer der Zertifikate gilt die Anforderung [GS-A\_3080].

### 2.1.2.2 CV-Certification-Authority (CV-CA) Zertifikat G2

#### GS-A\_4366 - CV-CA-Zertifikate G2

Alle Produkttypen, die CV-CA-Zertifikate der Kartengeneration G2 erstellen oder prüfen, MÜSSEN die in Tab\_KRYPT\_007 aufgeführten Algorithmen verwenden und die Tabellenanforderungen erfüllen.

[<=]

**Tabelle 7: Tab\_KRYPT\_007 Algorithmen für CV-CA-Zertifikate**

Algorithmen Typ	Algorithmus	Schlüssellänge
über das Zertifikat bestätigtes Schlüsselpaar	[RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] ecdsa-with-SHA256 {OID 1.2.840.10045.4.3.2}	256 Bit bis Ende 2023+
Signatur des CA-Zertifikates	[RFC-5639#3.4, brainpoolP256r1] ecdsa-with-SHA256 {OID 1.2.840.10045.4.3.2}	256 Bit bis Ende 2023+

Für die maximale Gültigkeitsdauer der Zertifikate gilt die Anforderung [GS-A\_3080].

## 2.2 Zufallszahlengeneratoren

### GS-A\_4367 - Zufallszahlengenerator

Alle Produkttypen, die Zufallszahlen generieren, MÜSSEN die Anforderungen aus [BSI-TR-03116-1#3.8 Erzeugung von Zufallszahlen] erfüllen.

[<=]

## 2.3 Hilfestellung bei der Umsetzung (Zufallsgeneratoren)

(Hinweis: dies ist das ehemalige „Kapitel 5.2.4 Hilfestellung bei der Umsetzung der Anforderungen“. Der Text in diesem Abschnitt entstand in enger Abstimmung mit dem BSI auf Gesellschafterwunsch.)

Die Sicherheit eines deterministischen Zufallszahlengenerators (DRNGs) hängt maßgeblich von drei Faktoren ab:

- von der Entropie des Seeds,
- vom algorithmischen Anteil (generelles Design) und
- dem Schutz des inneren Zustands (und der zur Ausgabe vorgesehenen Zufallszahlen).

Der Nachweis, dass der algorithmische Anteil eines DRNGs den Anforderungen einer bestimmten Funktionalitätsklasse genügt, kann schwierig und aufwändig sein. Deshalb wurde das BSI gebeten, die DRNGs in [FIPS-186-2+CN1] und [ANSI-X9.31] in Bezug auf die kryptographische Güte ihres algorithmischen Anteils zu bewerten.

Das Ergebnis ist:

A) [FIPS-186-2+CN1]: Lässt man in dem DRNG aus Appendix 3.1 (S. 16f.) in Schritt 3c bzw. in dem DRNG aus Algorithmus 1 (Change Notice 1, S. 72f.) in Schritt 3.3 den Term "mod q" weg, so werden gleich verteilt 160-Bit Zufallszahlen bzw. 320-Bit Zufallszahlen erzeugt (vgl. Abschnitt „General Purpose Random Number Generation“ (Change Notice 1, S. 74)).

Beide DRNGs sind dann

1. algorithmisch geeignet für die Klasse K4 [AIS-20-1999] und
2. erfüllen die algorithmischen Anforderungen aus DRG.3 [AIS-20].

Ob eine konkrete Implementierung eines dieser DRNG bspw. Teil der Klasse DRG.3 ist, bleibt im Einzelfall zu prüfen, da dazu u. a. auch Fragen über die Initialisierung zu beantworten sind (vgl. (DRG.3.1) [KS-2011]).

Das BSI empfiehlt bei den Zufallsgeneratoren aus [FIPS-186-2+CN1] nach Möglichkeit SHA-256 [FIPS-180-4] anstatt SHA-1 zu verwenden. Folgt man der Empfehlung, so ist der Algorithmus dementsprechend zu adaptieren.

B) [ANSI-X9.31]: Der Zufallsgenerator aus Appendix A.2.4 ist

- (1) algorithmisch geeignet für die Klasse K3 [AIS-20-1999] und
- (2) erfüllt die algorithmischen Anforderungen aus DRG.2 [AIS-20].

## 2.4 Schlüsselerzeugung und Schlüsselbestätigung

### GS-A\_4368 - Schlüsselerzeugung

Alle Produkttypen, die Schlüssel erzeugen, MÜSSEN die Anforderungen aus [BSI-TR-03116-1#3.9 Schlüsselerzeugung] erfüllen.[<=]

*Hinweis: im Rahmen der Sicherheitszertifizierung von Komponenten, wie bspw. des Konnektors, wird dies überprüft.*

### GS-A\_5021 - Schlüsselerzeugung bei einer Schlüsselspeicherpersonalisierung

Ein Herausgeber von Sicherheitsmodulen für kryptographisches Schlüsselmaterial, welche in der TI genutzt werden (also bspw. eGK, SMC-B, HSM-B, SMC-KT und HBA), MUSS sicherstellen, dass auf dem Sicherheitsmodul gespeicherten Schlüssel die Anforderungen aus [BSI-TR-03116-1#3.5 Schlüsselerzeugung] erfüllen.

[<=]

*Hinweis: Dies ist eine Anforderung an Kartenherausgeber, die so sicherstellen müssen, dass das in den Sicherheitsmodulen (also auch HSM-B) zur Verfügung stehende kryptographische Schlüsselmaterial geeignet ist Daten mit sehr hohem Schutzbedarf schützen zu können. (siehe auch Kapitel 4.4)*

### GS-A\_5338 - HBA/SMC-B – Erzeugung asymmetrischer Schlüsselpaare auf der jeweiligen Karte selbst

Ein Kartenherausgeber oder, falls der Kartenherausgeber einen Dritten mit der Kartenpersonalisierung beauftragt, der Kartenpersonalisierer für HBA oder SMC-B MUSS sicherstellen, dass bei der Personalisierung der Karten HBA und SMC-B alle asymmetrischen Schlüsselpaare, bei denen die privaten Schlüssel auf der Karte gespeichert werden, auf der Karte erzeugt werden.

[<=]

Aufgrund des geringeren Mengengerüsts bei HBA und SMC-B ist dort die On-Card-Generierung der entsprechenden Schlüsselpaare möglich. Somit (vgl. auch [PP-0082, FPT\_EMS.1]) ist technisch sichergestellt, dass keine Kopie der privaten Schlüssel außerhalb der Chipkarte existiert (Kontext: Ende-zu-Ende-Verschlüsselung von medizinischen Daten).

### GS-A\_5386 - kartenindividuelle geheime und private Schlüssel G2-Karten

Ein Kartenherausgeber, der G2-Karten herausgibt, MUSS sicherstellen, dass bei der Personalisierung der Karten alle für eine Karte zu personalisierenden privaten und geheimen Schlüssel kartenindividuell sind. Bei Beauftragung eines Dritten mit der Schlüsselerzeugung ist dies durch den Dritten sicherzustellen.

Falls symmetrische Schlüssel (bspw. SK.CMS.AES128) nicht pro Karte zufällig erzeugt werden, sondern mit einem Schlüsselableitungsverfahren erzeugt werden, so MUSS der Kartenherausgeber sicherstellen, dass

1. das verwendete Schlüsselableitungsverfahren (KDF) unumkehrbar und nicht-vorhersagbar ist (Hilfestellung: Beispiele in [gemSpec\_Krypt, 2.4 und 3.4]).
2. der Masterkey (Key Derivation Key (KDK)) GS-A\_4368 erfüllt (insbesondere Entropie-Vorgaben). Der KDK MUSS eine Mindestentropie von 120 Bit besitzen.

[<=]

Für private Schlüssel bei HBA und SMC-B wird die kartenindividuelle Erzeugung und Personalisierung durch GS-A\_5338 technisch sichergestellt. Je nach verwendetem COS, insbesondere dessen spezifischen Personalisierungsverfahrens, kann es sein, dass ein Kartenherausgeber symmetrische Schlüssel aus technischen Gründen personalisieren muss, obwohl er später nicht plant mit diesen Schlüsseln bspw. im Rahmen eines CMS

zu arbeiten. Es ist sicherheitskritisch, dass auch diese symmetrischen Schlüssel ebenfalls die Anforderungen GS-A\_5021 bzw. GS-A\_4368 erfüllen.

Als geeignete Schlüsselableitungsverfahren (KDF) für die Erzeugung von kartenindividuellen Schlüssel sind bspw. folgende Verfahren geeignet:

- alle Verfahren aus [NIST-SP-800-108] mittels CMAC [NIST-SP-800-38B],
- alle Verfahren aus [NIST-SP-800-56-A] bzw. [NIST-SP-800-56-B] mittels jeder nach [BSI-TR-03116-1] zulässigen Hashfunktion,
- alle Verfahren aus [NIST-SP-800-56C] mittels CMAC [NIST-SP-800-38B] oder eines HMAC, der auf einer nach [BSI-TR-03116-1] zulässigen Hashfunktion basiert,
- das Verfahren nach [ANSI-X9.63, Abschnitt 5.6.3] mittels jeder nach [BSI-TR-03116-1] zulässigen Hashfunktion.

#### 2.4.1 Prüfung auf angreifbare (schwache) Schlüssel

Im Folgerelease wird es hier Anforderungen für die verpflichtenden Schlüsseltests auf angreifbare (schwache) Schlüssel im Kontext der EE-Zertifikatserstellung geben.

#### 2.4.2 ECC-Schlüssel in X.509-Zertifikaten

##### **GS-A\_5518 - Prüfung Kurvenpunkte bei einer Zertifikatserstellung**

Alle Produkttypen, die X.509-Zertifikate erstellen und dabei öffentliche Punkte auf einer elliptischen Kurve in diesen Zertifikaten bestätigen, MÜSSEN überprüfen, ob die zu bestätigenden Punkte auch auf der zugehörigen Kurve (im Regelfall brainpoolP256r1 [RFC-5639#3.4]) liegen. Falls nein, MUSS der Produkttyp eine Zertifikatsausstellung verweigern.

[<=]

##### **A\_17091 - ECC-Schlüsselkodierung**

Ein TSP-X.509-nonQES MUSS sicherstellen, dass wenn er ECC-Schlüssel für eine Zertifikatserstellung erhält, diese in unkomprimierter Form (d. h. explizite Aufführung der vollständigen x- und y-Koordinaten [BSI-TR-03111#Abschnitt 3.2.1 "Uncompressed Encoding"]) vom Antragsteller übergeben werden.

[<=]

Hinweis: Diese Kodierungsform (uncompressed encoding) ist auch die Form, wie sie letztendlich in den X.509-Zertifikaten verwendet wird. Weiterhin kann ein TSP in dieser Form mit der Prüfung aus GS-A\_5518 sicherstellen, dass keine Fehlkodierung des zu bestätigenden ECC-Schlüssels aufgetreten ist.

#### 2.4.3 RSA-Schlüssel in X.509-Zertifikaten

##### **A\_17092 - RSA-Schlüssel Zertifikatserstellung, keine kleinen Primteiler und e ist prim**

Ein TSP KANN im Rahmen der Zertifikatsbeantragung, bei denen öffentliche RSA-Schlüssel bestätigt werden, folgende Tests auf die RSA-Schlüssel anwenden. Wenn ein u. g. Test das Ergebnis FAIL als Ergebnis liefert, so ist der Schlüssel fehlerhaft und der TSP muss die Zertifikatserstellung für diesen Schlüssel ablehnen.

1. Ist der öffentliche Exponent  $e$  (des untersuchten RSA-Schlüssels) prim und gilt  $2^{16} < e < 2^{256}$  (vgl. [BSI-TR-03116-1#3.2 RSA])?  
Falls nein, ist das Ergebnis FAIL.
2. Ist der Modulus des untersuchten RSA-Schlüssels kleiner als  $2^{2048}$ ?  
Falls nein, ist das Ergebnis FAIL.
3. Ist der Modulus des untersuchten RSA-Schlüssels relativ prim zu allen Primzahlen kleiner als 100?  
Falls nein, ist das Ergebnis FAIL.

[<=]

Erläuterungen zu A\_17092 befinden sich in Abschnitt 7.2.

#### **A\_17093 - RSA-Schlüssel Zertifikatserstellung, Entropie der Schlüsselkodierung**

Ein TSP KANN im Rahmen der Zertifikatsbeantragung, bei denen öffentliche RSA-Schlüssel bestätigt werden, folgenden Test auf die RSA-Schlüssel anwenden. Wenn ein Test das Ergebnis FAIL liefert, so ist der Schlüssel fehlerhaft und der TSP muss die Zertifikatserstellung für diesen Schlüssel ablehnen.

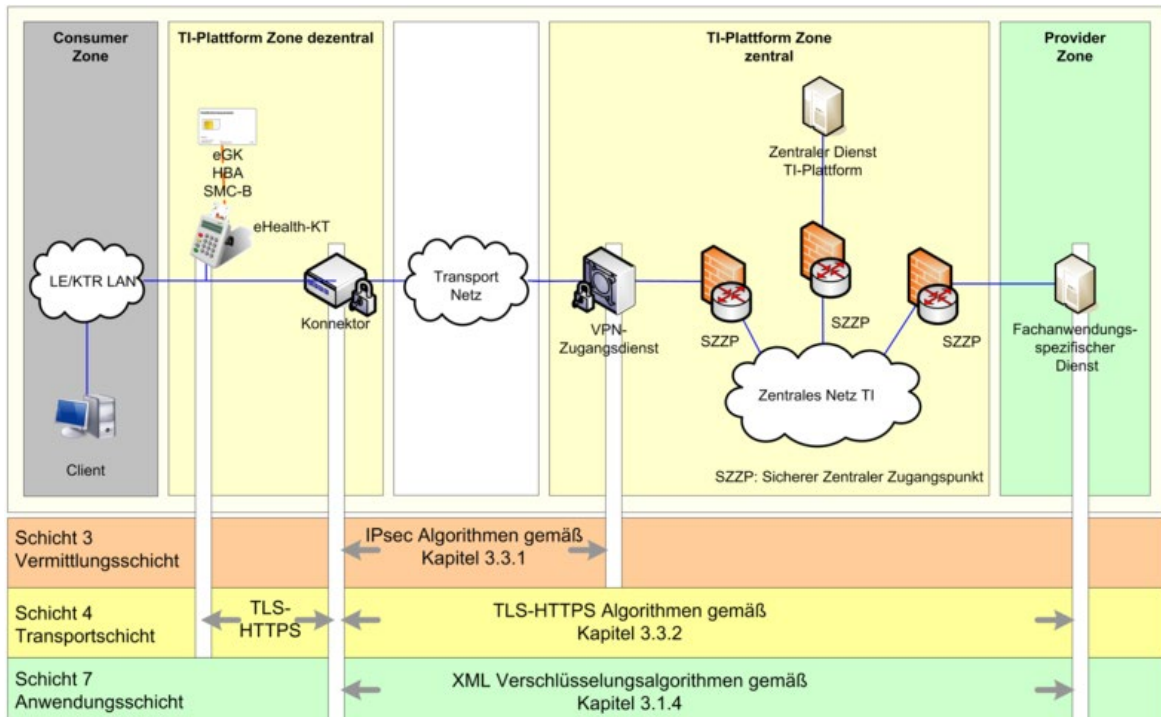
1. Ist die Entropie des kodierten RSA-Schlüssels (im Sinne von [gemSpec\_Krypt#7.2], entropy()-Funktion) kleiner als 6.72? Falls ja, so ist das Ergebnis FAIL.

[<=]

Erläuterungen zu A\_17093 befinden sich in Abschnitt 7.2.

### 3 Konkretisierung der Algorithmen für spezifische Einsatzszenarien

In den nachfolgenden Abschnitten werden die kryptographischen Algorithmen für verschiedene Einsatzszenarien spezifiziert. In diesem Zusammenhang sind ausschließlich die kryptographischen Aspekte der Einsatzszenarien relevant.



**Abbildung 1: Verwendung von Algorithmen nach Zonen und OSI-Schicht**

Abbildung 1 stellt beispielhaft die für die Vertraulichkeit von medizinischen Daten relevanten Algorithmen auf den verschiedenen OSI-Schichten in einer Übersicht dar. Es besteht in dieser Abbildung kein Anspruch auf Vollständigkeit.

#### 3.1 Kryptographische Algorithmen für XML-Dokumente

##### GS-A\_4370 - Kryptographische Algorithmen für XML-Dokumente

Alle Produkttypen, die XML-Dokumente

- verschlüsseln, MÜSSEN dies mittels CMS (PKCS#7) oder XMLEnc durchführen,
- signieren, MÜSSEN dies mittels CMS (PKCS#7) oder XMLDSig durchführen.

[<=]

XML-Signaturen sind bezüglich der verwendeten Algorithmen selbst beschreibend, die für die Erstellung einer Signatur verwendeten Algorithmen sind in der Signatur aufgeführt.

Zur vollständigen Spezifikation der Algorithmen für XML-Signaturen müssen für alle Signaturbestandteile Algorithmen spezifiziert werden. Die nachfolgenden Abschnitte wählen aus der Menge der zulässigen Algorithmen die jeweiligen Algorithmen für die einzelnen Einsatzszenarien aus.

Die Referenzierung von Algorithmen in XML-Signaturen und XML-Verschlüsselungen erfolgt nicht wie in Zertifikaten oder Signaturen binärer Daten über OIDs sondern über URIs. Die URIs der Algorithmen dienen als eindeutige Identifier und nicht dazu, dass unter der jeweils angegebenen URI die Beschreibung zu finden ist.

**Tabelle 8: Tab\_KRYPT\_008 Beispiele für solche Algorithmen-URIs**

Algorithmen Identifier	Erläutert in
<a href="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#aes256-cbc">http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#aes256-cbc</a>	[XMLEnc]
<a href="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#rsa-1_5">http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#rsa-1_5</a>	[XMLEnc]
<a href="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256">http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256</a>	[XMLDSig]
<a href="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#enveloped-signature">http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#enveloped-signature</a>	[XMLDSig]
<a href="http://www.w3.org/2001/04/xmldsig-more#rsa-sha256">http://www.w3.org/2001/04/xmldsig-more#rsa-sha256</a>	[RFC-4051] bzw. [RFC-6931]
<a href="http://www.w3.org/2001/10/xml-exc-c14n#">http://www.w3.org/2001/10/xml-exc-c14n#</a>	[XMLCan_V1.0]
<a href="http://www.w3.org/2009/xmlenc11#aes256-gcm">http://www.w3.org/2009/xmlenc11#aes256-gcm</a>	[XMLEnc-1.1]
<a href="http://www.w3.org/2007/05/xmldsig-more#sha256-rsa-MGF1">http://www.w3.org/2007/05/xmldsig-more#sha256-rsa-MGF1</a>	[RFC-6931]

### 3.1.1 XML-Signaturen für nicht-qualifizierte Signaturen

#### GS-A\_4371 - XML-Signaturen für nicht-qualifizierte Signaturen

Alle Produkttypen, die XML-Signaturen für nicht-qualifizierte Signaturen erzeugen oder prüfen, MÜSSEN die Algorithmen und Vorgaben der Tabelle Tab\_KRYPT\_009 erfüllen.  
[<=]

**Tabelle 9: Tab\_KRYPT\_009 Algorithmen für die Erzeugung von nicht-qualifizierten elektronischen XML-Signaturen**

Signaturbestandteil	Beschreibung	Algorithmus	Anmerkung
Signaturstandard	Signaturstandard	ETSI TS 101 903 V1.4.2 (2010-12) Electronic Signatures and Infrastructures (ESI); XML Advanced Electronic Signatures (XAdES) [ETSI-XAdES]	Die Verwendung des Standards ist für die Signatur von XML-

			Dokumenten verpflichtend, die nicht über CMS (PKCS#7) signiert werden.
kryptographisches Signaturverfahren	Algorithmus für die Berechnung des Nachrichten Digest und die Verschlüsselung mit dem privaten Schlüssel	RSASSA-PSS mit SHA256 bis nach Ende 2024+ verwendbar (Ende des Betrachtungshorizonts)  (Hinweis: siehe Abschnitt 4.1)	Die Verwendung des Algorithmus ist verpflichtend.  Alle hier aufgeführten Signaturverfahren müssen von einer Signaturprüfenden Komponente überprüfbar sein.
DigestMethod	Methode zur Berechnung eines Digest der zu signierenden Bereiche	SHA-256 Die [XMLDSig] konforme Bezeichnung lautet: <a href="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256">http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256</a>	Die Verwendung des Algorithmus ist verpflichtend.
Kryptographisches Token	Kryptographisches Token für die Signatur, bestehend aus einem privaten Schlüssel und einem zugehörigen X.509-Zertifikat	Identitäten gemäß einem der folgenden Abschnitte 2.1.1.1	Die Auswahl des kryptographischen Tokens ist von dem jeweiligen Einsatzzweck abhängig.

### 3.1.2 XML-Signaturen für qualifizierte elektronische Signaturen

#### GS-A\_4372 - XML-Signaturen für qualifizierte elektronische Signaturen

Alle Produkttypen, die XML-Signaturen für qualifizierte elektronische Signaturen erzeugen oder prüfen, MÜSSEN die Vorgaben der Tabelle Tab\_KRYPT\_010 erfüllen.  
[<=]

Tabelle 10: Tab\_KRYPT\_010 Algorithmen für qualifizierte XML-Signaturen

Signaturbestandteil	Beschreibung	Algorithmus	Anmerkung
Signaturstandard	Signaturstandard	ETSI TS 101 903 V1.4.2 (2010-12) Electronic Signatures and Infrastructures (ESI); XML Advanced Electronic	Die Verwendung des Standards

		Signatures (XAdES) [ETSI-XAdES]	ist für die Signatur von XML- Dokumenten verpflichtend, die nicht über CMS (PKCS#7) signiert werden.
kryptographisches Signaturverfahren	Algorithmus für die Berechnung des Nachrichten- Digest und die Verschlüsselun g mit dem privaten Schlüssel	RSASSA-PSS mit SHA256 bis nach Ende 2023+ verwendbar (Ende des Betrachtungshorizonts)  (Hinweis: siehe Abschnitt 4.1)	Der Algorithmus muss für alle qualifizierten Signaturen verwendet werden.  Alle hier aufgeführten Signaturverfahr en müssen von einer Signaturprüfend en Komponente überprüfbar sein.
DigestMethod	Methode zur Berechnung eines Digest der zu signierenden Bereiche	SHA-256 Die [XMLDSig] konforme Bezeichnung lautet: <a href="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256">http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#sha256</a>	Der Algorithmus muss für alle qualifizierten Signaturen verwendet werden.
Kryptographische s Token	Kryptographisch es Token für die Signatur, bestehend aus einem privaten Schlüssel und einem zugehörigen X.509-Zertifikat	Identitäten gemäß dem folgenden Abschnitt 2.1.1.2	Es darf nur eine Identität, die den Ansprüchen qualifizierter Signaturen entspricht, verwendet werden.

### 3.1.3 Webservice Security Standard (WSS)

Nicht relevant für den Wirkbetrieb der TI.

### 3.1.4 XML-Verschlüsselung – Symmetrisch

#### GS-A\_4373 - XML-Verschlüsselung - symmetrisch

Alle Produkttypen, die XML-Dokumente mittels [XMLEnc-1.1] verschlüsseln, **MÜSSEN**  
die folgenden Vorgaben umsetzen:

- Als symmetrische Block-Chiffre muss AES [FIPS-197] mit einer Schlüssellänge von 256 Bit im Galois/Counter Mode (GCM) gemäß [NIST-SP-800-38D] mit der Tag-Länge von 128 Bit verwendet werden.
- Die IVs dürfen sich bei gleichem Schlüssel nicht wiederholen (vgl. [NIST-SP-800-38D#S.25] und [BSI-TR-02102-1#S. 24]). Der IV soll eine Bitlänge von 96 Bit besitzen, seine Länge muss mindestens 96 Bit sein. Es wird empfohlen den IV zufällig zu wählen (vgl. [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4367]).
- Hinweis: Im Normalfall ist davon auszugehen, dass für die Sicherung der Integrität und Authentizität der übertragenen Daten zudem noch eine Signatur der zu verschlüsselnden Daten notwendig ist.

[<=]

### 3.1.5 XML-Verschlüsselung – Hybrid

#### **GS-A\_4374 - XML-Verschlüsselung - Hybrid**

Alle Produkttypen, die Dokumente mittels [XMLEnc-1.1] hybrid verschlüsseln, **MÜSSEN** das Dokument gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4373] symmetrisch verschlüsseln, wobei der eingesetzte symmetrischer Schlüssel (jeweils) für eine spezifische Person oder Komponente asymmetrisch verschlüsselt wird.

(Hinweis: Analog zum Hinweis in [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4373] gilt auch hier, dass im Normalfall für die Sicherung der Integrität und Authentizität der übertragenen Daten zudem noch eine Signatur dieser Daten notwendig ist.)

[<=]

#### **GS-A\_4375 - XML-Verschlüsselung - Hybrid, Schlüsseltransport**

Alle Produkttypen, die Dokumente mittels [XMLEnc-1.1] RSA-basiert hybrid verschlüsseln, **MÜSSEN** für die Verschlüsselung des symmetrischen Schlüssel den Algorithmus RSAES-OAEP gemäß [PKCS#1] oder Algorithmus RSAES-PKCS1-v1\_5 unter Berücksichtigung von speziellen Maßnahmen gegen Seitenkanalangriffe (vgl. [BSI-TR-03116-1] S. 16) verwenden.

[<=]

#### **GS-A\_4376 - XML-Verschlüsselung - Hybrid, Schlüsseltransport RSAES-OAEP**

Alle Produkttypen, die Dokumente mittels [XMLEnc-1.1] RSA-basiert hybrid verschlüsseln, **SOLLEN** für den Schlüsseltransport den Algorithmus RSAES-OAEP gemäß [PKCS#1] verwenden.

[<=]

## 3.2 Karten-verifizierbare Authentifizierung und Verschlüsselung

### 3.2.1 Card-to-Card-Authentisierung G2

#### **GS-A\_4379 - Card-to-Card-Authentisierung G2**

Alle Produkttypen, die die Card-to-Card-Authentisierung für Karten der Generation G2 durchführen, **MÜSSEN** dabei eine CV-Identität gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4365] verwenden.

[<=]

Das Verfahren zur Durchführung der Card-to-Card-Authentisierung wird in  
[gemSpec\_COS] spezifiziert.

### 3.2.2 Card-to-Server (C2S) Authentisierung und Trusted Channel G2

#### GS-A\_4380 - Card-to-Server (C2S) Authentisierung und Trusted Channel G2

Alle Produkttypen, die eine Card-to-Server-Authentisierung für Karten der Generation G2 durchführen, MÜSSEN die folgenden Vorgaben berücksichtigen:

- Die Authentisierung muss mit AES analog [EN-14890-1#8.8] erfolgen.
- Die Schlüsselvereinbarung muss analog zu [EN-14890-1#8.8.2] erfolgen.

[<=]

Das Verfahren zur Durchführung der Card-to-Server-Authentisierung wird in  
[gemSpec\_COS] spezifiziert.

C2S-Authentisierung bzw. der Trusted-Channel wird zwischen der Karte und dem zugeordneten Management-System verwendet.

Der Algorithmus AES ist nach [BSI-TR-03116-1] in der TI bis Ende 2024+ (meint bis Ende des Betrachtungsraums der TR) zulässig.

#### GS-A\_4381 - Schlüssellängen Algorithmus AES

Alle Produkttypen, die den Algorithmus AES nutzen, MÜSSEN die Schlüssellängen gemäß Tabelle Tab\_KRYPT\_012 nutzen.

[<=]

**Tabelle 11: Tab\_KRYPT\_012 Algorithmen für Card-to-Server-Authentifizierung**

Algorithmen Typ	Algorithmus	Schlüssellänge
Authentifizierung und Verschlüsselung der Authentisierungsdaten	AES im CBC-Modus (OID 2.16.840.1.101.3.4.1)	128 Bit zulässig bis Ende 2023+

## 3.3 Netzwerkprotokolle

Im Gegensatz zu kryptographischen Verfahren für den Integritätsschutz oder die Vertraulichkeit von Daten, bei denen keine direkte Kommunikation zwischen dem Sender bzw. dem Erzeuger und dem Empfänger stattfindet, kann bei Netzwerkprotokollen eine Aushandlung des kryptographischen Algorithmus erfolgen. Das Ziel der nachfolgenden Festlegungen ist es daher, jeweils genau einen verpflichtend zu unterstützenden Algorithmus festzulegen, so dass eine Einigung zumindest auf diesen Algorithmus immer möglich ist. Zusätzlich können aber auch optionale Algorithmen festgelegt werden, auf die sich Sender und Empfänger ebenfalls im Zuge der Aushandlung einigen können. Es darf jedoch durch keine der Komponenten vorausgesetzt werden, dass der Gegenpart diese optionalen Algorithmen unterstützt.

### 3.3.1 IPsec-Kontext

#### GS-A\_4382 - IPsec-Kontext - Schlüsselvereinbarung

Alle Produkttypen, die die Authentifizierung, den Schlüsselaustausch und die verschlüsselte Kommunikation im IPsec-Kontext durchführen, MÜSSEN die

Schlüsselvereinbarung mittels IKEv2 [RFC-7296] gemäß den folgenden Vorgaben durchführen:

- Zur Authentisierung MUSS eine Identität mit einem X.509-Zertifikat gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4360] verwendet werden.
- Für „Hash und URL“ MUSS SHA-1 verwendet werden.
- Die Diffie-Hellman-Gruppe Gruppe 14 (definiert in [RFC-3526], verwendbar bis Ende 2023) MUSS für den Schlüsselaustausch unterstützt werden. Zusätzlich KÖNNEN Gruppen aus [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.2.4, Tabelle 5], bei denen der Verwendungszeitraum ein „+“ enthält, verwendet werden.
- Der private DH-Exponent für den Schlüsselaustausch MUSS eine Länge von mindestens 256 Bit haben.
- Die Authentisierung der ephemeren (EC)DH-Parameter erfolgt durch eine Signatur der Parameter durch den jeweiligen Protokollteilnehmer. Bei dieser Signatur MUSS SHA-256 als Hashfunktion verwendet werden. Es SOLL die Authentisierungsmethode „Digital Signature“ nach [RFC-7427] dabei verwendet werden.
- Bei den symmetrische Verschlüsselungsalgorithmen MUSS AES mit 256 Bit Schlüssellänge im CBC-Modus unterstützt werden (sowohl für IKE-Nachrichten als auch später für die Verschlüsselung von ESP-Paketen). Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.2.1, Tabelle 2] bzw. [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.3.1, Tabelle 7] verwendet werden.
- Für den Integritätsschutz (sowohl innerhalb von IKEv2 als auch anschließend für ESP-Pakete) MUSS HMAC mittels SHA-1 und SHA-256 (vgl. [gemSpec\_Krypt#Hinweis-4382-1]) unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.2.3, Tabelle 4] bzw. [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.3.1, Tabelle 8] verwendet werden.
- Als PRF MÜSSEN PRF\_HMAC\_SHA1 und PRF\_HMAC\_SHA2\_256 (vgl. [gemSpec\_Krypt#Hinweis-4382-1]) unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.2.2, Tabelle 3] verwendet werden.
- Schlüsselaktualisierung: die IKE-Lifetime darf maximal 24\*7 Stunden betragen (Reauthentication). Die IPsec-SA-Lifetime darf maximal 24 Stunden betragen (Rekeying). Der Initiator soll nach Möglichkeit vor Ablauf der Lifetime das Rekeying anstoßen. Ansonsten muss der Responder bei Ablauf der Lifetime das Rekeying von sich aus sicherstellen, bzw. falls dies nicht möglich ist, die Verbindung beenden.
- Für die Schlüsselberechnung muss Forward Secrecy [BSI-TR-02102-1, S.ix] (in [RFC-7296] „Perfect Forward Secrecy“ genannt) gewährleistet werden. Meint die Wiederverwendung von zuvor schon verwendeten (EC-)Diffie-Hellman-Schlüsseln ([RFC-7296, Abschnitt 2.12]) ist nicht erlaubt.

[<=]

*Hinweis-4382-1: In [NK-PP] wird mit FCS\_COP.1/NK.HMAC und FCS\_COP.1/NK.Hash die Unterstützung von SHA-1 und SHA-256 gefordert. Da für den Einsatz innerhalb einer HMAC-Funktion und innerhalb einer PRF die Einwegeneigenschaft der Hashfunktion im Vordergrund steht und nicht die allgemeine Kollisionsresistenz, ist dort der Einsatz von SHA-1 noch zulässig (vgl. auch [BSI-TR-02102-3, Abschnitt 3.2.2, Tabelle 3, 4 und 8]). Es ist davon auszugehen, dass die Zulässigkeit von SHA-1 bei diesen beiden Einsatzzwecken zukünftig nicht mehr gegeben sein kann, und sowohl im NK als auch im VPN-Zugangsdienst, bspw. per Konfiguration, deaktiviert werden muss.*

Ziel ist es zum Zeitpunkt der IKE-SA-Reauthentication ausgeführte Anwendungsfälle nicht zu unterbrechen. Aktuell wird aufgrund von TIP1-A\_4492 im Rahmen der Reauthentication dem Konnektor eine neue (i.d.R. andere) VPN-TI-IP-Adresse zugewiesen, was dazu führt, dass bestehende TCP-Verbindungen in die TI effektiv zerstört und laufende Anwendungsfälle unterbrochen werden. Perspektivisch wird die folgende Anforderung als MUSS-Anforderung in TIP1-A\_4492 integriert.

#### **GS-A\_5547 - gleiche VPN-IP-Adresse nach Reauthentication**

Der VPN-Zugangsdienst KANN nach einer Reauthentication (vgl. GS-A\_4382 Spiegelstrich „Schlüsselaktualisierung“) die gleiche VPN-IP-Adresse wie vor der Reauthentication vergeben. Die Reauthentication ist in Bezug auf TIP1-A\_4492 nicht als „neue Verbindung/Neuaufbau des Tunnels“ zu betrachten.

[<=]

Da noch nicht alle VPN-Zugangsdienste technisch in der Lage sind GS-A\_5547 umzusetzen werden als Symptomlinderung die Gültigkeitsdauern der ausgehandelten Schlüssel erhöht, auch in Anbetracht, dass weitere Sicherheitsmaßnahmen (bspw. TIP1-A\_5389) umgesetzt werden neben den klassischen Prüfungen, die im Rahmen einer Reauthentication durchgeführt werden.

#### **GS-A\_5548 - Mindestgültigkeitszeiten IKE- und IPsec-SAs (Konnektor)**

Der Konnektor MUSS die Konfiguration der Gültigkeitsdauern der IKE- bzw. IPsec-SAs auf (1) mindestens 90% und (2) kleiner als 100% der in GS-A\_4382 Spiegelstrich „Schlüsselaktualisierung“ aufgeführten Maximalwerte setzen.

[<=]

Auszug Beispielkonfiguration /etc/ipsec.conf

```
ikelifetime=161h
lifetime=23h
margintime = 20m
rekeyfuzz = 40%
keyexchange=ikev2
```

#### **GS-A\_5549 - Mindestgültigkeitszeiten IKE- und IPsec-SAs (VPN-Zugangsdienst)**

Der VPN-Zugangsdienst MUSS die Konfiguration der Gültigkeitsdauern der IKE- bzw. IPsec-SAs auf die in GS-A\_4382 Spiegelstrich „Schlüsselaktualisierung“ aufgeführten Maximalwerte setzen.

[<=]

#### **GS-A\_5508 - IPsec make before break**

Alle Produkttypen, die mittels IPsec Daten schützen, MÜSSEN die Reauthentication (vgl. [RFC-7296#2.8.3 „Reauthentication is done by [...]“]) durchführen, indem die neue IKE-SA aufgebaut wird bevor die bestehende IKE-SA gelöscht wird.

[<=]

#### **GS-A\_4383 - IPsec-Kontext – Verschlüsselte Kommunikation**

Alle Produkttypen, die mittels IPsec-Daten schützen, MÜSSEN dies ausschließlich auf Grundlage der in GS-A\_4382 als zulässig aufgeführten Verfahren und Vorgaben tun.

[<=]

### **3.3.2 TLS-Verbindungen**

#### **GS-A\_4385 - TLS-Verbindungen, Version 1.2**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, **MÜSSEN** die TLS-Version 1.2 [RFC-5246] unterstützen.

[<=]

Nach [RFC-5246, Abschnitt 7.4.1.2] muss ein TLS-Client beim Aufbau einer TLS-Verbindung (Handshake) die höchste von ihm unterstützte Version, also Version 1.2, als „favorite choice“ angeben. Mit [RFC-5246, Abschnitt 7.4.1.3] muss ein TLS-Server mit der höchsten von beiden Kommunikationspartnern unterstützten Version antworten, also nach GS-A\_4385 Version 1.2. Damit wird zwischen Komponenten und Diensten, die GS-A\_4385 umsetzen, nur noch die TLS-Version 1.2 verwendet.

Mittelfristig wird eine vollständige Migration auf TLS Version 1.2 angestrebt (vgl. auch [BSI-TR-02102-2, Abschnitt 3.2]), d. h. außer für den Konnektor und das KOM-LE-CM (s. u. GS-A\_5530) wird die grundsätzliche Unterstützung von TLS-Version 1.1 freigestellt, und in einer späteren Migrationsphase wird diese Unterstützung (bzw. die Verwendung) untersagt.

#### **GS-A\_4386 - TLS-Verbindungen, optional Version 1.1**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, **KÖNNEN** die TLS-Version 1.1 [RFC-4346] unterstützen (oder auch nicht).

[<=]

Da alle aktuellen Webbrowser (vgl. Übersicht unter <https://www.ssllabs.com/ssltest/clients.html> und [https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison\\_of\\_TLS\\_implementations](https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison_of_TLS_implementations)) seit längerem TLS-Version 1.2 unterstützen ist eine Forderung der Unterstützung von TLS-Version 1.1 bei Diensten innerhalb der TI, die u. Um. von einem Primärsystem aus mittels eines Webbrowsers kontaktiert werden (bspw. VZD), nicht notwendig.

Komponenten, die direkt mit einem Primärsystem per TLS in Verbindung treten, sollen zunächst weiterhin die TLS-Version 1.1 unterstützen, um eine größtmögliche Interoperabilität zu erreichen.

#### **GS-A\_5530 - TLS-Verbindungen, Version 1.1**

Der Konnektor und das KOM-LE-CM **MÜSSEN** die TLS-Version 1.1 unterstützen.[<=]

#### **GS-A\_4387 - TLS-Verbindungen, nicht Version 1.0**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, **DÜRFEN NICHT** die TLS-Version 1.0 unterstützen.[<=]

#### **GS-A\_5035 - Nichtverwendung des SSL-Protokolls**

Alle Produkttypen, die Daten über Datenleitungen übertragen wollen, **DÜRFEN NICHT** das SSL-Protokoll unterstützen.[<=]

#### **GS-A\_4384 - TLS-Verbindungen**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, **MÜSSEN** die folgenden Vorgaben erfüllen:

- Zur Authentifizierung MUSS eine X.509-Identität gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4359] verwendet werden.
- Als Cipher Suite MUSS TLS\_DHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA oder TLS\_DHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA verwendet werden.
- Es MUSS für die Schlüsselaushandlung Gruppe 14 (definiert in [RFC-3526], verwendbar bis Ende 2023) verwendet werden.
- Der private DH-Exponent für den Schlüsselaustausch MUSS eine Länge von mindestens 256 Bit haben.

[<=]

Für Embedded-Systeme (Konnektor, eHealth-KT) ist in diesem Zusammenhang  
lesenswert: [Oorschot-Wiener-1996].

Einen lesenswerten Abriss bekannter Angriffe auf TLS findet man in [TLS-Attacks], vgl.  
auch [Breaking-TLS].

#### **GS-A\_5541 - TLS-Verbindungen als TLS-Klient zur Störungsampel oder SM**

Alle Produkttypen, die das TLS-Protokoll als TLS-Klient zur Störungsampel oder zum  
Service-Monitoring verwenden, KÖNNEN

- (1) auf die explizite Prüfung der vom TLS-Server gesendeten DH-Gruppe und des  
öffentlichen DH-Schlüssels des TLS-Servers verzichten (vgl. GS-A\_4384,  
Spiegelstrich 3), und
- (2) davon ausgehen, dass der TLS-Server die Auswahl der TLS-  
Verbindungsparameter (TLS-Version, TLS-Ciphersuite etc.) korrekt, i.S.v.  
spezifikationskonform, durchführt.

[<=]

#### **GS-A\_5580 - TLS-Klient zur Störungsampel oder zum SM (Zertifikatsprüfung)**

Alle Produkttypen, die das TLS-Protokoll als TLS-Klient zur Störungsampel oder zum  
Service Monitoring (die Störungsampel/ der Service-Monitoring-Server ist also TLS-  
Server) verwenden, MÜSSEN das von der Störungsampel/SM präsentierte Zertifikat  
prüfen. Für diese Prüfung MUSS entweder TUC\_PKI\_018 oder die vereinfachte  
Zertifikatsprüfung (GS-A\_5581 „TUC vereinfachte Zertifikatsprüfung“ (Komponenten-  
PKI)) verwendet werden.[<=]

Bei bestimmten Produkttypen, bspw. TSPs, beschränkt sich die Prüfung von Zertifi-  
katen beim TLS-Verbindungsaufbau in Bezug auf die TI ausschließlich auf die Prüfung  
des Zertifikats der Störungsampel oder des Service Monitorings. Dafür ist der  
TUC\_PKI\_018 unangemessen leistungsstark und komplex. Deshalb wird folgend mit GS-  
A\_5581 eine passgenauere Zertifikatsprüfung als Alternative definiert.

#### **GS-A\_5581 - "TUC vereinfachte Zertifikatsprüfung" (Komponenten-PKI)**

Alle Produkttypen, die eine Zertifikatsprüfung  
konform zu in dieser Anforderung definierten „TUC vereinfachte Zertifikatsprüfung“  
durchführen wollen, erreichen dies indem sie folgende Vorgaben erfüllen.

- (1) Es MUSS einen Prozess geben der authentisch und integer die Komponenten-CA-  
Zertifikate der TI regelmäßig (mindestens einmal pro Monat) ermittelt. Diese sind Basis  
für die folgenden Prüfschritte.
- (2) Es MUSS geprüft werden, ob im vom TLS-Server präsentierten Zertifikat der  
korrekte (i. S. v. vom TLS-Client erwartete) FQDN enthalten ist (bspw. monitoring-  
update.stampel.telematik).
- (3) Es MUSS geprüft werden, ob das präsentierte Zertifikat per Signaturprüfung  
rückführbar ist zu einem der CA-Zertifikate aus (1).
- (4) Es MUSS geprüft werden, ob das präsentierte Zertifikat zeitlich gültig ist.

Wenn einer der Prüfschritte aus (2) bis (4) fehlschlägt, MUSS der Verbindungsaufbau  
abgebrochen werden.

Es gibt GS-A\_5581 folgend in gemSpec\_Krypt Anwendungshinweise.[<=]

Als Hilfestellung: für die Umsetzung von GS-A\_5581 Spiegelstrich (1) kann man bspw.  
folgende Maßnahmen wählen.

- (a) Übergabe bei einem Vororttermin in der gematik,
- (b) Regelmäßiger Download über <https://download.tsl.ti-dienste.de/>

(c) Verwendung einer dedizierten Software zum Download, Signaturprüfung und Auswertung der TI-TSL (es existiert dafür jeweils mindestens eine Open-Source-Lösung und eine kommerzielle Lösung)

(d) oder andere Lösung, die die Integrität und Authentizität der Zertifikate sicherstellt.

Ziel ist es, dass für die Verbindung zur Störungsampel oder zum Service Monitoring auch einfach verfügbare und einfach verwendbare HTTPS-Clients wie `wget` oder `curl` verwendet werden können.

Unter der Annahme, dass

(a) im Verzeichnis `/etc/TI-Komponenten-CAs` die in GS-A\_5581 Punkt (1) aufgeführten Zertifikate liegen und

(b) die an die Störungsampel zu sendende Information (i. d. R. unsignierte XML-Daten) in der Datei `SOAP_Daten` liegen,  
erfüllen folgende Aufrufe die Punkt (2)-(4) aus GS-A\_5581.

I.

```
wget --ca-directory=/etc/TI-Komponenten-CAs --post-  
file=SOAP_Daten https://monitoring-  
update.stampel.telematik:8443/I_Monitoring_Message
```

II.

```
curl --capath /etc/TI-Komponenten-CAs -d SOAP_Daten  
https://monitoring-  
update.stampel.telematik:8443/I_Monitoring_Message
```

### **GS-A\_5542 - TLS-Verbindungen (fatal Alert bei Abbrüchen)**

Alle Produkttypen, die das TLS-Protokoll verwenden, MÜSSEN sicherstellen, dass alle von ihnen durchgeführten Verbindungsabbrüche (egal ob im noch laufenden TLS-Handshake oder in einer schon etablierten TLS-Verbindung) mit einer im TLS-Protokoll aufgeführten Fehlermeldung (fataler Alert) angekündigt werden, außer das TLS-Protokoll untersagt dies explizit.

[<=]

Sicherheitsziel bei der Verwendung von TLS in der TI ist die Forward Secrecy [BSI-TR-02102-1, S. ix], was sich u. a. in den vorgegebenen CipherSuites (vgl. Tab\_KRYPT\_015 und Tab\_KRYPT\_016) widerspiegelt. Um dieses Ziel zu erreichen, muss sichergestellt werden, dass in regelmäßigen Abständen frisches Schlüsselmateriale über einen authentisierten Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch gebildet wird, welches das alte Material ersetzt, wobei das alte Material sowohl im Klienten als auch im Server sicher gelöscht wird. Insbesondere bei der Nutzung von TLS-Resumption (vgl. [RFC-5246, S. 36] oder [RFC-5077]) kann die Dauer einer TLS-Session deutlich länger sein als die Lebensdauer der TCP-Verbindung innerhalb welcher der initiale Schlüsselaustausch stattgefunden hat. Aus diesem Grunde werden analog zu den IPsec-Vorgaben (vgl. [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4383]) Vorgaben für die maximale Gültigkeitsdauer dieses Schlüsselmateriale gemacht (vgl. auch [SDH-2016]).

### **GS-A\_5322 - Weitere Vorgaben für TLS-Verbindungen**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, MÜSSEN u. a. folgende Vorgaben erfüllen:

- Falls der Produkttyp als *Klient* oder als *Server* im Rahmen von TLS an einer Session-Resumption mittels SessionID (vgl. [RFC-5246, Abschnitt 7.4.1.2])

- teilnimmt, MUSS er sicherstellen, dass nach spätestens 24 Stunden das über den Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch ausgehandelte Schlüsselmaterial und alles davon abgeleitete Schlüsselmaterial (vgl. [RFC-5246, Abschnitt 8.1 und 6.3]) bei ihm sicher gelöscht wird.
- Falls der Produkttyp als *Klient* im Rahmen von TLS an einer Session-Resumption nach [RFC-5077] teilnimmt, MUSS er sicherstellen, dass nach spätestens 24 Stunden das über den Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch ausgehandelte Schlüsselmaterial und alles davon abgeleitete Schlüsselmaterial (vgl. [RFC-5246, Abschnitt 8.1 und 6.3]) bei ihm sicher gelöscht wird. Damit verbundene SessionTickets MUSS er ebenfalls sicher löschen.
  - Falls der Produkttyp als *Server* im Rahmen von TLS an einer Session-Resumption nach [RFC-5077] teilnimmt, MUSS er sicherstellen, dass nach spätestens 24 Stunden das über den Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch ausgehandelte Schlüsselmaterial und alles davon abgeleitete Schlüsselmaterial (vgl. [RFC-5246, Abschnitt 8.1 und 6.3]) bei ihm sicher gelöscht wird. Damit verbundene SessionTickets MUSS er, falls bei ihm vorhanden, sicher löschen. Das Schlüsselmaterial, dass bei der Erzeugung des SessionTickets (für die Sicherung von Vertraulichkeit und Authentizität der SessionTickets) verwendet wird, MUSS spätestens alle 48 Stunden gewechselt werden und das alte Material MUSS sicher gelöscht werden. Als kryptographische Verfahren zur Erzeugung/Sicherung der SessionTickets MÜSSEN ausschließlich nach [BSI-TR-03116-1] zulässige Verfahren verwendet werden und das Schlüsselmaterial muss die Entropieanforderungen gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4368] erfüllen.
  - Falls ein Produkttyp als *Klient* oder *Server* im Rahmen von TLS die Renegotiation unterstützt, so MUSS er dies ausschließlich nach [RFC-5746] tun. Ansonsten MUSS er die Renegotiation-Anfrage des Kommunikationspartners ablehnen.

[<=]

Aktuell gibt es in der TI keine Anwendungsfälle (Wechsel der kryptographischen Identität innerhalb einer TLS-Verbindung oder erzwungene Schlüssel-„Auffrischung“ der Sitzungsschlüssel), die eine Session-Renegotiation im Rahmen von TLS unmittelbar erforderlich machen. Lesenswert bez. des Themas Sicherheitsprobleme mit TLS-Session-Renegotiation ist [IR-2014, S.181ff] und allgemein [CM-2014].

Es hat sich gezeigt, dass es notwendig ist weitere Vorgaben zur TLS-Renegotiation für die Sicherstellung der Interoperabilität zwischen Komponenten und Diensten zu machen.

#### **GS-A\_5524 - TLS-Renegotiation eHealth-KT**

Das eHealth-KT MUSS beim einen TLS-Verbindungsaufbau die TLS-Extension „renegotiation\_info“ gemäß [RFC-5746] senden, unabhängig davon ob das eHealth-KT TLS-Renegotiation unterstützt oder nicht unterstützt. Im weiteren TLS-Protokollverlauf MUSS das eHealth-KT eines der beiden folgenden Verhalten aufweisen:

1. Entweder das eHealth-KT lehnt jede Renegotiation mit einem „no\_renegotiation“-Alert ab, oder
2. das eHealth-KT unterstützt die Renegotiation gemäß [RFC-5746], wobei ausschließlich „Secure Renegotiation“ durch das eHealth-KT akzeptiert werden (d.h., falls das „secure\_renegotiation“-flag [RFC-5746#3.7] gleich FALSE ist, muss das KT die Renegotiation mit einem „no\_renegotiation“-Alert ablehnen).

[<=]

#### **GS-A\_5525 - TLS-Renegotiation Konnektor**

Der Konnektor MUSS den RFC 5746 (TLS-Renegotiation-Indication-Extension [RFC-5746]) unterstützen und nur „Secure Renegotiation“ erlauben und durchführen.  
[<=]

Für eine Java-Implementierung bedeutet dies, dass allowLegacyHelloMessages und allowUnsafeRenegotiation jeweils auf false gesetzt sind ("Modus Strict", <http://www.oracle.com/technetwork/java/javase/overview/tlsreadme2-176330.html> ).

Da der Angriff [Ray-2009], der zur Erstellung des [RFC-5746] führte, praktisch durchführbar war, wurde die Mehrzahl der existierenden TLS-Bibliotheken relativ zügig angepasst (Timeline in [IR-2014, S. 190, Abbildung 7.2]). (Vgl. die erste Spalte „Secure Renegotiation“ bei [https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison\\_of\\_TLS\\_implementations#Extensions](https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison_of_TLS_implementations#Extensions) ) Um für den unwahrscheinlichen Fall, dass aktuell ein schon bestehender Fachdienst Probleme bei der Umsetzung der folgenden Anforderung hat, wurde diese als SOLL-Anforderung formuliert. Es ist geplant diese Anforderung zukünftig in eine MUSS-Anforderung zu ändern.

#### **GS-A\_5526 - TLS-Renegotiation-Indication-Extension**

Alle Produkttypen, die das TLS-Protokoll verwenden, SOLLEN den RFC 5746 (TLS-Renegotiation-Indication-Extension [RFC-5746]) unterstützen.

[<=]

Die folgende Anforderung hat den Zweck die Interoperabilität zwischen Konnektor und Intermediär sicherzustellen.

#### **GS-A\_5527 - TLS-Renegotiation-Indication-Extension Intermediär**

Der Intermediär MUSS den RFC 5746 (TLS-Renegotiation-Indication-Extension [RFC-5746]) unterstützen und nur „Secure Renegotiation“ erlauben und durchführen.

[<=]

Für eine verbesserte Interoperabilität zu bestimmten TLS-Implementierungen (bspw. SChannel, vgl. auch ( [https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison\\_of\\_TLS\\_implementations](https://en.wikipedia.org/wiki/Comparison_of_TLS_implementations) bzw. <https://www.ssllabs.com/ssltest/clients.html> ) sollen im Konnektor zusätzlich zu den Ciphersuiten aus GS-A\_4384 weitere Ciphersuiten unterstützt werden. Mit der mittelfristigen Anhebung des zu erreichenden Sicherheitsniveaus auf 120 Bit (vgl. [SOG-IS-2018] und [BSI-TR-03116-1]) werden die folgenden Ciphersuiten mittelfristig verpflichtend. In diesem Kontext spielt die Performanz (3000 Bit Diffie-Hellman vs. 256 Bit Elliptic Curve Diffie-Hellman) bei Embedded-Geräten wie dem Konnektor eine wichtige Rolle.

#### **GS-A\_5345 - TLS-Verbindungen Konnektor**

Der Konnektor MUSS für die TLS gesicherten Verbindungen neben den in [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4384] aufgeführten Ciphersuiten folgende Vorgaben umsetzen:

1. Der Konnektor MUSS zusätzlich folgende Ciphersuiten unterstützen:
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA (0xC0, 0x13),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA (0xC0, 0x14),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA256 (0xC0, 0x27),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA384 (0xC0, 0x28),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 (0xC0, 0x2f) und
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xC0, 0x30).
2. Der Konnektor KANN weitere Ciphersuiten aus [TR-02102-2, Abschnitt 3.3.1 Tabelle 1] unterstützen.

3. Falls Ciphersuiten aus Spiegelstrich (1) oder (2) unterstützt werden,
  - a. MÜSSEN bei dem ephemeren Elliptic-Curve-Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch die Kurven P-256 oder P-384 [FIPS-186-4] unterstützt werden,
  - b. MÜSSEN die Kurven brainpoolP256r1 und brainpoolP384r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt werden.  
Andere Kurven SOLLEN NICHT verwendet werden.
4. Falls Ciphersuiten aus (1) oder (2) unterstützt werden, so MÜSSEN diese im CC-Zertifizierungsverfahren berücksichtigt werden.

[<=]

Von einem TLS-Server, dessen Kommunikationspartner Standard-Webbrowser sind (bspw. einem Webserver), wird wie folgt eine Webbrowser-Interoperabilität bez. der unterstützten TLS-Ciphersuiten gefordert.

#### **GS-A\_5339 - TLS-Verbindungen, erweiterte Webbrowser-Interoperabilität**

Alle Produkttypen, die TLS verwenden und bei denen insbesondere Webbrowser-Interoperabilität (Webportale, Download-Punkte o. Ä.) wichtig ist, MÜSSEN zur Absicherung der TLS-Übertragung neben der in [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4384] aufgeführten Vorgaben zusätzlich Folgendes sicherstellen:

1. Der Produkttyp MUSS zusätzlich folgende Ciphersuiten unterstützen:
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA (0xC0, 0x14),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA (0xC0, 0x13),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xC0, 0x30) und
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 (0xC0, 0x2F).
2. Der TLS-Server KANN weitere Cipher-Suiten aus [TR-02102-2, Abschnitt 3.3.1 Tabelle 1] unterstützen.
3. Bei dem ephemeren Elliptic-Curve-Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch MÜSSEN die Kurven P-256 oder P-384 [FIPS-186-4] unterstützt werden. Daneben KÖNNEN die Kurven brainpoolP256r1, brainpoolP384r1 oder brainpoolP512r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt werden.  
Andere Kurven SOLLEN NICHT verwendet werden (Hinweis: die Intention des letzten Satzes ist insbesondere, dass die Ordnung des Basispunktes in  $E(F_p)$  nicht zu klein werden darf).

[<=]

Hinweis: hinter den folgenden Identifier-n verbirgt sich kryptographisch gesehen jeweils die gleiche Kurve:

ansix9p256r1	[ANSI-X9.62#L.6.4.3]
ansip256r1	<a href="http://oid-info.com/get/1.2.840.10045.3.1.7">http://oid-info.com/get/1.2.840.10045.3.1.7</a>
prime256v1	[RFC-3279], openssl ecparam -list_curves
secp256r1	[RFC-5480], <a href="http://www.secg.org/collateral/sec2_final.pdf">http://www.secg.org/collateral/sec2_final.pdf</a>
P-256	[FIPS186-4]

Analog P-384 [FIPS186-4]:

ansix9p384r1	[ANSI-X9.62#L.6.5.2]
ansip384r1	<a href="http://oid-info.com/get/1.3.132.0.34">http://oid-info.com/get/1.3.132.0.34</a>
prime384v1	[RFC-3279], openssl ecparam -list_curves
secp384r1	[RFC-5480], <a href="http://www.secg.org/collateral/sec2_final.pdf">http://www.secg.org/collateral/sec2_final.pdf</a>
P-384	[FIPS186-4]

Der VZD wird u. Um. direkt von einem Webbrowser angesprochen, daher wird für eine größere Interoperabilität zu verschiedenen Webbrowsern von ihm die Unterstützung zusätzlicher TLS-Ciphersuiten gefordert.

#### **GS-A\_5482 - zusätzliche TLS-Ciphersuiten für VZD**

Der VZD MUSS in Bezug auf TLS neben den in [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4384] aufgeführten Ciphersuiten folgende Vorgaben umsetzen:

1. Der VZD MUSS zusätzlich folgende Ciphersuiten unterstützen:
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA (0xC0, 0x13),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA (0xC0, 0x14),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA256 (0xC0, 0x27),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA384 (0xC0, 0x28),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 (0xC0, 0x2f) und
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xC0, 0x30).
2. Der VZD KANN weitere Ciphersuiten aus [TR-02102-2, Abschnitt 3.3.1 Tabelle 1] unterstützen.
3. Der VZD MUSS bei den TLS-Ciphersuiten aus Spiegelstrich (1) oder (2) bei dem ephemeren Elliptic-Curve-Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch die Kurven P-256 oder P-384 [FIPS-186-4] unterstützen. Daneben KÖNNEN die Kurven brainpoolP256r1 und brainpoolP384r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt werden. Andere Kurven SOLLEN NICHT verwendet werden (Hinweis: die Intention des letzten Satzes ist insbesondere, dass die Ordnung des Basispunktes in  $E(F_p)$  nicht zu klein werden darf).

[<=]

### **3.3.3 DNSSEC-Kontext**

#### **GS-A\_4388 - DNSSEC-Kontext**

Alle Produkttypen, die DNSSEC verwenden, MÜSSEN die Algorithmen und Vorgaben gemäß Tabelle Tab\_KRYPT\_017 erfüllen.

[<=]

**Tabelle 12 : Tab\_KRYPT\_017 Algorithmen für DNSSEC**

Algorithmen Typ	Algorithmus	Schlüssellänge
-----------------	-------------	----------------

TSIG – symmetrischer Schlüssel zur Absicherung der Transaktionskanäle zwischen zwei Name-Server-Instanzen bei Zonentransfers, Änderungsbenachrichtigungen, dynamischen Updates und rekursiven Queries.	HMAC-SHA-256	256 Bit
DNSSEC ZSK Asymmetrische Schlüssel zur Wahrung der Authentizität und Integrität von Zonendatenobjekten.	RSA-SHA-256 [RFC-5702]	2048 Bit
DNSSEC KSK Asymmetrische Schlüssel zur Wahrung der Authentizität und Integrität von Zonendatenobjekten.	RSA-SHA-256 [RFC-5702]	2048 Bit

*Hinweis: Nach [RFC-5702] ist die Verwendung von SHA-256 [FIPS-180-4] möglich. Schlüssellängen von RSA zwischen 512 bis 4096 Bit sind seit den Anfängen von DNSSEC möglich. Bei TSIG ist nach [RFC-4635] auch SHA-256 verwendbar und bspw. von bind seit der Version 9.5 unterstützt.*

### 3.4 Masterkey-Verfahren (informativ)

Die gematik wurde aufgefordert, beispielhaft ein mögliches Ableitungsverfahren für einen versichertenindividuellen symmetrischen Schlüssel auf Grundlage eines Ableitungsschlüssels (Masterkey) aufzuführen. Ein Kartenherausgeber ist frei in der Wahl seines Ableitungsverfahrens. Jedoch müssen beim Einsatz eines Ableitungsverfahrens, um die Qualität der Ableitung zu garantieren, insbesondere folgende Punkte beachtet werden:

- Der Ableitungsprozess muss unumkehrbar und nicht-vorhersehbar sein, um sicherzustellen, dass die Kompromittierung eines abgeleiteten Schlüssels nicht den Ableitungsschlüssel oder andere abgeleitete Schlüssel kompromittiert.
- Bei einer Schlüsselableitung (im Sinne von [ISO-11770]) basiert die kryptographische Stärke der abgeleiteten Schlüssel auf der Ableitungsfunktion und der kryptographischen Stärke des geheimen Ableitungsschlüssels (insbesondere hier dessen Entropie). Die Entropie der abgeleiteten Schlüssel ist kleiner gleich der Entropie des geheimen Ableitungsschlüssels. Um die Entropie der abgeleiteten Schlüssel sicherzustellen, muss die Entropie des geheimen Ableitungsschlüssels (deutlich) größer sein als die zu erreichende Entropie der abgeleiteten Schlüssel.
- Der Betreiber eines Schlüsseldienstes muss im Falle des Einsatzes einer Schlüsselableitung (nach [ISO-11770]) in seinem Sicherheitskonzept Maßnahmen für das Bekanntwerden von Schwächen des kryptographischen Verfahrens, welche die Grundlage der Schlüsselableitung ist, darlegen.

Ein Kartenherausgeber hat auch die Freiheit, gar kein Ableitungsverfahren zu verwenden, sondern alle symmetrischen SK.CMS aller seiner Karten sicher in seinem RZ vorzuhalten.

Ziel des Masterkey-Verfahrens zur Ableitung eines versichertenindividuellen Schlüssels ist es, aus einem geheimen Masterkey und einem öffentlichen versichertenindividuellen Merkmal einen geheimen symmetrischen Schlüssel abzuleiten, der zur Absicherung der Verbindung zwischen CMS und Smartcard verwendet wird. Öffentlich bedeutet an dieser Stelle nicht, dass die Merkmale selbst nicht schützenswert sind, es soll jedoch ausdrücken, dass die Vertraulichkeit des versichertenindividuellen Schlüssels nicht von

der Geheimhaltung dieser Merkmale abhängt. Die Vertraulichkeit der Daten muss durch die Geheimhaltung des Masterkeys gewährleistet sein. Das bedeutet, die Geheimhaltung anderer Daten als des Masterkeys darf für die Vertraulichkeit der Daten nicht notwendig sein. Die Durchführung dieses Verfahrens muss bei gleichen Eingangsparametern immer das gleiche Ergebnis generieren.

Für die Durchführung des Algorithmus wird neben dem Masterkey auch noch mindestens ein versichertenindividuelles Merkmal verwendet. Die Auswahl des Merkmals ist fachlich motiviert und wird daher in diesem Dokument nicht spezifiziert. Das in Tabelle 20 beispielhafte Verfahren besteht aus einer Kombination von AES-Verschlüsselung [FIPS-197] und Hashwert-Bildung. Die Schlüssel- bzw. Hashwert-Länge ergibt sich gemäß Tabelle 21.

**Tabelle 13: Tab\_KRYPT\_018 Ablauf zur Berechnung eines versichertenindividuellen Schlüssels**

Reihenfolge	Beschreibung	Formale Darstellung
1	Bildung eines Hashwertes über dem versichertenindividuellen Merkmal unter Verwendung eines statischen Padding-Verfahrens für den Fall, dass das versichertenindividuelle Merkmal in seiner Länge nicht der Blocklänge des Hash-Algorithmus entspricht. Im Ergebnis wird ein versichertenindividuelles Merkmal geeigneter Länge für den nächsten Schritt erzeugt.	$\text{HASH\#1} = \text{SHA-256}(\text{versichertenindividuelles Merkmal})$
2	AES-Verschlüsselung des Resultats mit dem Masterkey. Durch die Verschlüsselung an dieser Stelle ist sichergestellt, dass der versichertenindividuelle Schlüssel nur durch den Besitzer des geheimen Masterkeys erzeugt werden kann.	$\text{ENC\#1} = \text{AES-256}(\text{HASH\#1})$
3	Bildung eines Hashwertes über dem Ergebnis des vorherigen Verarbeitungsschritts. Dies stellt sicher, dass ein Schlüssel geeigneter Länge erzeugt wird.	$\text{Versichertenindividueller Schlüssel} = \text{SHA-256}(\text{ENC\#1})$

In der nachfolgenden Tabelle werden Kürzel entsprechend der Definition aus Abschnitt 3.2.3 verwendet.

**Tabelle 14: Tab\_KRYPT\_019 eingesetzte Algorithmen für die Ableitung eines versichertenindividuellen Schlüssels**

Algorithmen Typ	Algorithmus	Unterverfahren
Masterkey-Verfahren für die Generierung des versichertenindividuellen Schlüssel innerhalb eines CMS	AES basiertes Verfahren gemäß vorheriger Definition	AES-256 SHA-256 anwendbar bis Ende 2023+

### 3.5 Hybride Verschlüsselung binärer Daten

Für die hybride Verschlüsselung werden die Daten zunächst symmetrisch mittels eines zufällig gewählten geheimen symmetrischen Schlüssels verschlüsselt. Der geheime Schlüssel wird im Anschluss asymmetrisch für jeden Empfänger separat verschlüsselt.

*Hinweis: unter binären Daten sind im gesamten Dokument beliebige Daten insbesondere beliebigen Typs (Text, HTML, PDF, JPG etc.) zu verstehen. Es gilt das Prinzip: das Spezielle vor dem Allgemeinen: gibt es weitere spezielle Vorgaben für bestimmte Datenformate, sind diese für die entsprechenden Daten verpflichtend (überschreiben oder ergänzen die allgemeinen Vorgaben).*

#### 3.5.1 Symmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten

##### **GS-A\_4389 - Symmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten**

Produkttypen, die die hybride Verschlüsselung binärer Daten durchführen, MÜSSEN für den symmetrischen Anteil der Verschlüsselung die folgenden Vorgaben berücksichtigen:

- Als symmetrische Block-Chiffre muss AES [FIPS-197] mit einer Schlüssellänge von 256 Bit im Galois/Counter Mode (GCM) gemäß [NIST-SP-800-38D] mit der Tag-Länge von 128 Bit verwendet werden.
- Die IVs dürfen sich bei gleichem Schlüssel nicht wiederholen (vgl. [NIST-SP-800-38D#S.25] und [BSI-TR-02102-1#S.24]). Der IV soll eine Bitlänge von 96 Bit besitzen, seine Länge muss mindestens 96 Bit sein. Es wird empfohlen den IV zufällig zu wählen (vgl. [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4367]).
- Hinweis: Im Normalfall ist davon auszugehen, dass für die Sicherung der Integrität und Authentizität der zu verschlüsselnden Daten zudem noch eine Signatur dieser Daten notwendig ist.

[<=]

*Hinweis: In [RFC-5084] findet man Informationen über die Verwendung von AES-GCM innerhalb von CMS [RFC-5652].*

#### 3.5.2 Asymmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten

##### **GS-A\_4390 - Asymmetrischer Anteil der hybriden Verschlüsselung binärer Daten**

Produkttypen, die die hybride Verschlüsselung binärer Daten durchführen, MÜSSEN für den asymmetrischen Anteil der Verschlüsselung die folgenden Vorgaben berücksichtigen:

- Als asymmetrisches Verschlüsselungsverfahren MUSS RSAES-OAEP gemäß [PKCS#1, Kapitel 7.1] verwendet werden.
- Als Mask-Generation-Function für die Verwendung in RSAES-OAEP MUSS MGF 1 mit SHA-256 als Hash-Funktion gemäß [PKCS#1, Anhang B.2.1] verwendet werden.

[<=]

### 3.6 Symmetrische Verschlüsselung binärer Daten

##### **GS-A\_5016 - Symmetrische Verschlüsselung binärer Daten**

Produkttypen, die die symmetrische Verschlüsselung binärer Daten durchführen,  
MÜSSEN die folgenden Vorgaben berücksichtigen:

- Als symmetrische Block-Chiffre muss AES [FIPS-197] mit einer Schlüssellänge von 256 Bit im Galois/Counter Mode (GCM) gemäß [NIST-SP-800-38D] mit der Tag-Länge von 128 Bit verwendet werden.
- Die IVs dürfen sich bei gleichem Schlüssel nicht wiederholen (vgl. [NIST-SP-800-38D#S.25] und [BSI-TR-02102-1#S.24]). Der IV soll eine Bitlänge von 96 Bit besitzen, seine Länge muss mindestens 96 Bit sein. Es wird empfohlen den IV zufällig zu wählen (vgl. [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4367]).
- Hinweis: Im Normalfall ist davon auszugehen, dass für die Sicherung der Integrität und Authentizität der übertragenen Daten zudem noch eine Signatur der zu verschlüsselnden Daten notwendig ist.

[<=]

*Hinweis: In [RFC-5084] findet man Informationen über die Verwendung von AES-GCM innerhalb von CMS [RFC-5652].*

### 3.7 Signatur binärer Inhaltsdaten (Dokumente)

#### GS-A\_5080 - Signaturen binärer Daten (Dokumente)

Alle Produkttypen, die CMS-Signaturen [RFC-5652] von Inhaltsdaten (wie bspw. Textdokumenten ungleich PDF/A) erzeugen oder prüfen, MÜSSEN die Algorithmen und Vorgaben der Tabelle Tab\_KRYPT\_020 erfüllen.

[<=]

**Tabelle 15: Tab\_KRYPT\_020 Algorithmen für die Erzeugung und Prüfung von binären Daten im Kontext von Dokumentensignaturen**

Signaturbestandteil	Beschreibung	Algorithmus	Anmerkung
Signaturstandard	Signaturstandard	ETSI TS 101 733 V1.7.4 (2008-07) Electronic Signatures and Infrastructures (ESI); CMS Advanced Electronic Signatures (CAAdES) [ETSI-CAAdES]	Die Verwendung des Standards ist für die Signatur von Dokumenten verpflichtend die mittels CMS (PKCS#7) erzeugt werden.
kryptographisches Signaturverfahren	Algorithmus für die Berechnung des Nachrichten Digest und die Verschlüsselung mit dem privaten Schlüssel	<b>RSASSA-PSS mit SHA256</b> bis nach Ende 2023+ verwendbar (Ende des Betrachtungshorizonts)	Die Verwendung einer dieser Algorithmen ist verpflichtend.  Alle hier aufgeführten Signaturverfahren müssen von einer Signaturprüfenden Komponente überprüfbar sein.

DigestMethod	Methode zur Berechnung eines Digest der zu signierenden Bereiche	SHA-256	Die Verwendung des Algorithmus ist verpflichtend.
Kryptographisches Token	Kryptographisches Token für die Signatur, bestehend aus einem privaten Schlüssel und einem zugehörigen X.509-Zertifikat	Identitäten gemäß einem der folgenden Abschnitte 2.1.1.1 2.1.1.2	Die Auswahl des kryptographischen Tokens ist von dem jeweiligen Einsatzzweck abhängig.

### 3.8 Signaturen innerhalb von PDF/A-Dokumenten

#### GS-A\_5081 - Signaturen von PDF/A-Dokumenten

Alle Produkttypen, die in PDF/A-Dokumenten [PDF/A-2] Signaturen einbetten/erzeugen oder diese Signaturen prüfen, MÜSSEN die Algorithmen und Vorgaben der Tabelle Tab\_KRYPT\_021 erfüllen.

[<=]

**Tabelle 16: Tab\_KRYPT\_021 Algorithmen für die Erzeugung und Prüfung von PDF/A-Dokumentensignaturen**

Signaturbestandteil	Beschreibung	Algorithmus	Anmerkung
<b>Signaturstandard</b>	Signaturstandard	ETSI TS 102 778-3 V1.2.1, PDF Advanced Electronic Signature Profiles; Part 3: PAdES Enhanced – PAdES-BES and PAdES-EPES Profiles Technical Specification, 2010 [PAdES-3]	Die Verwendung des Standards ist für die Signatur von PDF/A [PDF/A-2] Dokumenten verpflichtend, die mittels eingebetteter Signaturen signiert werden.
<b>kryptographisches Signaturverfahren</b>	Algorithmus für die Berechnung des Nachrichten Digest und die Verschlüsselung mit dem privaten Schlüssel	<b>RSASSA-PSS mit SHA256</b> bis nach Ende 2023+ verwendbar (Ende des Betrachtungshorizonts)	Die Verwendung einer dieser Algorithmen ist verpflichtend.  Alle hier aufgeführten Signaturverfahren müssen von einer Signaturprüfenden Komponente überprüfbar sein.

<b>DigestMethod</b>	Methode zur Berechnung eines Digest der zu signierenden Bereiche	<b>SHA-256</b>	Die Verwendung des Algorithmus ist verpflichtend.
<b>Kryptographisches Token</b>	Kryptographisches Token für die Signatur, bestehend aus einem privaten Schlüssel und einem zugehörigen X.509-Zertifikat	Identitäten gemäß einem der folgenden Abschnitte 2.1.1.1 2.1.1.2	Die Auswahl des kryptographischen Tokens ist von dem jeweiligen Einsatzzweck abhängig.

### 3.9 Kartenpersonalisierung

Vgl. auch Abschnitt 2.4 (Schlüsselerzeugung).

#### **GS-A\_4391 - MAC im Rahmen der Personalisierung der eGK**

Der Herausgeber der eGK MUSS sicherstellen, dass bei der Personalisierung der eGK die Daten bei der Übermittlung integritätsgeschützt werden. Für die Absicherung der Integrität ist in diesem Kontext der AES-256 CMAC nach [NIST-SP-800-38B] (vgl. [BSI-TR-03116-1#3.2.2, 4.5.2]) zu verwenden.

Die Länge des CMAC muss 128 Bit betragen.

Nach [NIST-SP-800-38B#S.13] sollen nicht mehr als  $2^{48}$  Nachrichtenblöcke ( $2^{22}$  GByte) mit demselben Schlüssel verarbeitet werden. Nach [NIST-SP-800-38B#S.14] ist ein CMAC anfällig für Replay-Attacken, was bei der Anwendung des CMACs zu berücksichtigen ist.

[<=]

### 3.10 Bildung der pseudonymisierten Versichertenidentität

#### **GS-A\_4392 - Algorithmus im Rahmen der Bildung der pseudonymisierten Versichertenidentität**

Alle Produkttypen, die pseudonymisierte Versichertenidentitäten berechnen, MÜSSEN den Hash-Algorithmus SHA-256 [FIPS-180-4] verwenden.[<=]

### 3.11 Spezielle Anwendungen von Hashfunktionen

#### **GS-A\_4393 - Algorithmus bei der Erstellung von Hashwerten von Zertifikaten oder öffentlichen Schlüsseln**

Alle Produkttypen, die Fingerprints eines öffentlichen Schlüssels oder eines Zertifikates erstellen, MÜSSEN den Hash-Algorithmus SHA-256 [FIPS-180-4] dafür verwenden.[<=]

Erläuterung:

Alle CAs und der TSL-Dienst müssen im Rahmen ihrer Prozesse öffentliche Schlüssel oder Zertifikate (bspw. auf Webseiten) veröffentlichen. Dabei wird auch jeweils der SHA-256 Hashwert mit veröffentlicht.

Hersteller einer gSMC-KT müssen den Hashwert des auf der Karte befindlichen Zertifikats in MF/DF.KT/EF.C.SMKT.AUT.R2048 entweder auf dem ID-1-Kartenkörper drucken (das ID-000-Modul ist dann herausbrechbar) oder ausgedruckt mitliefern. Der Konnektor muss den Hashwert des Zertifikats bei initialen Pairing mit dem KT berechnen und dem Administrator präsentieren.

Innerhalb der CertHash-Extension als Teil einer OCSP-Response wird vom TSP ein SHA-256 Hashwert des Zertifikats, über das eine Sperrinformation gegeben wird, mitgeliefert.

### **GS-A\_5131 - Hash-Algorithmus bei OCSP/CertID**

Alle Produkttypen, die OCSP-Anfragen stellen oder beantworten, MÜSSEN bei der Erstellung und Verwendung der CertID-Struktur (vgl. [RFC-6960, Abschnitt 4.1.1] oder [RFC-2560, Abschnitt 4.1.1]) den Hash-Algorithmus SHA-1 [FIPS-180-4] verwenden. Ein OCSP-Server KANN auch zusätzlich andere Hashfunktionen im Rahmen der CertID, die nach [BSI-TR-03116-1] zulässig sind, unterstützen.

[<=]

### **3.11.1 Hashfunktionen und OCSP (informativ)**

Es hat sich gezeigt, dass zum folgenden Themenkomplex eine Erläuterung hilfreich ist.

Im Zusammenspiel OCSP-Anfrage und OCSP-Antwort werden an drei Stellen Hashfunktionen verwendet, die theoretisch alle paarweise verschieden sein können.

**Erste Stelle:** Zunächst erzeugt ein OCSP-Client eine OCSP-Anfrage (vgl. [RFC-6960, Abschnitt 4.1.1] oder [RFC-2560, Abschnitt 4.1.1]). Dafür muss dieser u. a. eine CertID-Datenstruktur erzeugen:

```
CertID ::= SEQUENCE {  
    hashAlgorithm      AlgorithmIdentifier,  
    issuerNameHash     OCTET STRING, -- Hash of issuer's DN  
    issuerKeyHash      OCTET STRING, -- Hash of issuer's public key  
    serialNumber       CertificateSerialNumber }
```

Bei der Wahl der Hashfunktion kann er sich nur darauf verlassen, dass der OCSP-Responder als Hashalgorithmus (vgl. „hashAlgorithm“-Datenfeld) SHA-1 [FIPS-180-4] unterstützt. Für den Anfragenden und den OCSP-Responder gilt dementsprechend GS-A\_5131. Er muss SHA-1 für die CertID-Struktur verwenden. Ein OCSP-Responder, der zusätzlich weitere Hashfunktionen unterstützt, muss nichts zurückbauen – er darf auch so in der TI arbeiten.

Warum ist der Einsatz von SHA-1 an dieser Stelle kryptographisch gesehen ausreichend? Da (1) ein OCSP-Responder der TI nicht für beliebige CAs arbeitet (Wahl von DN und öffentlichen Schlüssel ist damit beschränkt) und (2) i. d. R. die CertHash-Extension Teil der OCSP-Antwort ist und innerhalb der CertHash-Extension in der TI eine kryptographisch hochwertigen Hashfunktion verwendet wird, ist die Verwendung von SHA-1 hier aus Sicherheitssicht betrachtet unbedenklich. (Vgl. analoges Vorgehen BNetzA-OCSP-Responder für den qualifizierten Vertrauensraum.) Es ist also sichergestellt, dass zwischen OCSP-Client und -Responder keine (evtl. von einem Angreifer böswillig herbeigeführten) Unklarheiten darüber entstehen können über welches Zertifikat gerade gesprochen wird. Es geht bei GS-A\_5131 vornehmlich um die Interoperabilität von OCSP-Client und OCSP-Responder.

Die optionale Signatur einer OCSP-Anfrage wird in der TI nicht verwendet, damit ist die dort verwendete Hashfunktion für die aktuelle Betrachtung irrelevant.

**Zweite Stelle:** Für die Beantwortung der OCSP-Anfrage erzeugt der OCSP-Responder u. a. eine CertHash-Datenstruktur:

```
id-commonpki-at-certHash OBJECT IDENTIFIER ::= {1 3 36 8 313}
CertHash ::= SEQUENCE {
    hashAlgorithm AlgorithmIdentifier, -- The identifier
    -- of the algorithm that has been used the hash value below.
    certificateHash OCTET STRING }
```

Hierfür muss eine kryptographisch hochwertige (nach [BSI-TR-03116-1] zulässige) Hashfunktion verwendet werden. Normativ ist an dieser Stelle: „GS-A\_4393 Algorithmus bei der Erstellung von Hashwerten von Zertifikaten oder öffentlichen Schlüsseln“. Spätestens an dieser Stelle können OCSP-Client und OCSP-Server sich sicher sein, ob sie über das gleiche Zertifikat sprechen.

**Dritte Stelle:** Die OCSP-Response muss am Ende vom OCSP-Responder signiert werden. Dafür ist die Vorgabe aus Tab\_KRYPT\_002 „Signatur der OCSP-Response“ normativ, welche über die für die jeweiligen Zertifikate geltenden Anforderungen (bspw. GS-A\_4357) angezogen werden.

### 3.12 kryptographische Vorgaben für die SAK des Konnektors

#### GS-A\_5071 - kryptographische Vorgaben für eine Signaturprüfung in der SAK-Konnektor

Die SAK des Konnektors MUSS bei der Prüfung von qualifizierten elektronischen Signaturen mindestens folgende Verfahren wie im Algorithmenkatalog [ALGCAT] benannt, unterstützen:

- SHA-256, SHA-512/256, SHA-384, SHA-512 nach FIPS-180-4 (März 2012) [FIPS-180-4] (jeweils Abschnitt 6.2, 6.7, 6.5 und 6.4 ebenda),
- RSASSA-PSS nach PKCS#1 (PKCS#1 v2.1: RSA Cryptographic Standard, 14.06.2002) Abschnitt 8.1 und 9.1,
- RSASSA-PKCS1-v1\_5 nach PKCS#1 (PKCS#1 v2.1: RSA Cryptographic Standard, 14.06.2002) Abschnitt 8.2 und 9.2,
- bei RSA muss ein Modulus zwischen 1976 bis 4096 Bit verwendbar sein,
- ECDSA basierend auf  $E(F_p)$  (vgl. Technische Richtlinie 03111, Version 2.0) auf der Kurve P256r1 [RFC-5639].

[<=]

### 3.13 Migration im PKI-Bereich

#### GS-A\_5079 - Migration von Algorithmen und Schlüssellängen bei PKI-Betreibern

Der Anbieter einer Schlüsselverwaltung MUSS neue Vorgaben zu Algorithmen und/oder Schlüssellängen der gematik nach einer vorgegebenen Übergangsfrist umsetzen. Nach Ablauf der Übergangsfrist MÜSSEN ausschließlich diese geänderten Parameter bei der Erzeugung von Zertifikaten verwendet werden.[<=]

### 3.14 Spezielle Anwendungen von kryptographischen Signaturen

#### **GS-A\_5207 - Signaturverfahren beim initialen Pairing zwischen Konnektor und eHealth-Kartenterminal**

Alle Produkttypen, die beim initialen Pairing zwischen Konnektor und eHealth-Kartenterminal

1. die Signatur des Shared-Secret (ShS.AUT.KT vgl. [gemSpec\_KT#2.5.2.1, 3.7.2.1]) erzeugen oder prüfen, und
2. auf Basis von RSA die TLS-Verbindung betreiben, die für das aktuell durchzuführende Pairing notwendig ist,

MÜSSEN für die Signatur des Shared-Secret und dessen Signaturprüfung RSASSA-PSS [PKCS#1] verwenden.

[<=]

Erläuterung: Beim initialen Pairing zwischen Konnektor und eHealth-Kartenterminal wird vom Konnektor ein 16 Byte langes Geheimnis erzeugt, das bei späteren Verbindungsaufbauten zwischen Konnektor und KT im Rahmen eines Challenge-Response-Verfahrens ([gemSpec\_KT#3.7.2]) verwendet wird. Dieses Geheimnis wird von der gSMC-KT des KT beim initialen Pairing signiert. Die Signatur wird vom KT zum Konnektor transportiert und dort vom Konnektor geprüft.

#### **GS-A\_5208 - Signaturverfahren für externe Authentisierung**

Der Konnektor MUSS an der Schnittstelle für die externe Authentisierung die Signaturverfahren RSASSA-PKCS1-v1\_5 [PKCS#1] und RSASSA-PSS [PKCS#1] anbieten.[<=]

Erläuterung: Der Konnektor erlaubt (bei entsprechender Berechtigung) die direkte Nutzung der privaten Schlüssel MF/ DF.ESIGN/ PrK.HP.AUT.\* auf einem HBA oder MF/ DF.ESIGN/ PrK.HCI.AUT.\* auf einer SMC-B durch ein Primärsystem. Dies wird fast immer für eine klientenseitige TLS-Authentisierung gegenüber einem TLS-Server (außerhalb der TI) verwendet. Dafür werden über die Schnittstelle RSASSA-PKCS1-v1\_5-Signaturen von den entsprechenden Karten erzeugt und über den Konnektor an ein Primärsystem übergeben. Für unbenannte Anwendungen müssen auch RSASSA-PSS-Signaturen erzeugbar sein. Diese Signaturen sind nicht als Dokumentensignaturen verwendbar, der Verwendungszweck ist in den zu den privaten Schlüsseln gehörigen Zertifikaten kodiert (ExtendedKeyUsage: keyPurposeId = id-kp-clientAuth).

Hinweis: GS-A\_5208 ist nicht dem PTV4-Konnektor zugewiesen, sondern die erweiterte Anforderungen A\_17209.

#### **GS-A\_5340 - Signatur der TSL**

Der TSL-Dienst MUSS für die Signatur der TSL das Signaturverfahren RSASSA-PSS [PKCS#1] verwenden mit dem XMLDSig-Identifizier „http://www.w3.org/2007/05/xmlsig-more#sha256-rsa-MGF1“ nach [RFC-6931, Abschnitt „2.3.10 RSASSA-PSS Without Parameters“].[<=]

### 3.15 ePA-spezifische Vorgaben

#### 3.15.1 Verbindung zur VAU

Die "vertrauenswürdige Ausführungsumgebung" (VAU) wird in [gemSpec\_Dokumentenverwaltung] eingeführt. Jedes ePA-Frontend des Versicherten (FdV) muss mit jeder beliebigen VAU (egal von welchem Anbieter ePA-Aktensystem) kommunizieren können. Deshalb ist es für die Interoperabilität notwendig, das Kommunikationsprotokoll zwischen beiden Kommunikationspartnern zu definieren und dessen Verwendung zu fordern.

##### **A\_15546 - ePA-Frontend des Versicherten: Kommunikation zwischen ePA-FdV und VAU**

Das ePA-Frontend des Versicherten MUSS bei der Kommunikation mit der VAU das Kommunikationsprotokoll aus [gemSpec\_Krypt#Abschnitt "Kommunikationsprotokoll zwischen VAU und ePA-Clients"] verwenden und dabei die Rolle Client einnehmen. Dabei MUSS es die CipherConfiguration "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" (vgl. Abschnitt 6) verwenden. Das ePA-Frontend des Versicherten MUSS nach spätestens 24 Stunden das Aushandeln eines neuen AES-Sitzungsschlüssels erzwingen. Es MUSS den abgelaufenen Sitzungsschlüssel bei sich sicher löschen.  
[<=]

Hinweis: ein ePA-Frontend des Versicherten ist nach A\_15872 (bzw. A\_15873) [gemSpec\_Frontend\_Vers] verpflichtet, das Zertifikat des Kommunikationspartners (VAU) zu prüfen (Kontext: Prüfung Authentizität des empfangene ECDH-Schlüssels). Nach A\_15873 (vgl. auch A\_15784) [gemSpec\_Frontend\_Vers] muss dabei die TSL der TI Prüfungsgrundlage sein [gemSpec\_Frontend\_Vers].

##### **A\_15549 - FM ePA: Kommunikation zwischen FM ePA und VAU**

Das Fachmodul ePA MUSS bei der Kommunikation mit der VAU das Kommunikationsprotokoll aus [gemSpec\_Krypt#Abschnitt "Kommunikationsprotokoll zwischen VAU und ePA-Clients"] verwenden und dabei die Rolle Client einnehmen. Dabei MUSS es die CipherConfiguration "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" (vgl. Abschnitt 6) verwenden. Das Fachmodul ePA MUSS nach spätestens 24 Stunden das Aushandeln eines neuen AES-Sitzungsschlüssels erzwingen. Es MUSS den abgelaufenen Sitzungsschlüssel bei sich sicher löschen.  
[<=]

##### **A\_15561 - FM ePA: AES-NI**

Wenn der eingesetzte Konnektor AES-NI unterstützt und AES-NI dort aktiviert ist (vgl. [BSI-TR-03116-1#Abschnitt "4.7 Hardware-Unterstützung AES (AES-NI)"]), MUSS das Fachmodul ePA bei der Umsetzung von A\_15549 ("FM ePA: Kommunikation zwischen FM ePA und VAU") ebenfalls AES-NI verwenden.  
[<=]

##### **A\_15547 - VAU: Kommunikation zwischen VAU und ePA-FdV bez. FM ePA**

Das ePA-Aktensystem MUSS sicherstellen, dass dessen VAU bei der Kommunikation mit dem ePA-Frontend des Versicherten oder dem FM ePA das Kommunikationsprotokoll aus [gemSpec\_Krypt#Abschnitt "Kommunikationsprotokoll zwischen VAU und ePA-Clients"] verwendet und dabei die Rolle Server einnimmt. Dabei MUSS es die CipherConfiguration "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" (vgl. Abschnitt 6) verwenden. Die VAU MUSS nach spätestens 24 Stunden das Aushandeln eines neuen AES-Sitzungsschlüssels erzwingen. Die VAU MUSS den abgelaufenen Sitzungsschlüssel und

das ephemere EC-Schlüsselpaar, das im ECDH Grundlage der Schlüsselableitung für diesen Schlüssel war, sicher löschen.

Die VAU MUSS zwei Zertifikate aus der Komponenten-PKI der TI besitzen (mit Rollenkennung-OID "oid\_epa\_vau"): eines mit einem RSA-EE-Schlüssel und eines mit einem ECC-EE-Schlüssel. Die VAU MUSS für die Erstellung der VAUHelloServerHello-Nachricht mit beiden EE-Schlüssel signieren (Signatur der VAUHelloServerData). In der VAUHelloServer-Nachricht MUSS die VAU beiden EE-Zertifikate aufführen und die dazugehörigen OCSP-Responses.

[<=]

### 3.15.2 Vorgaben für ePA-Schlüssel und ePA-Chiffrate

#### A\_15705 - Vorgaben Aktenschlüssel (RecordKey) und Kontextschlüssel (ContextKey)

Ein Client eines ePA-Aktensystems MUSS sicherstellen, dass

1. die von ihnen erzeugten Aktenschlüssel (RecordKey) und Kontextschlüssel (ContextKey) AES-Schlüssel [FIPS-197] mit 256 Bit Schlüssellänge sind,
2. diese Schlüssel von ihnen ausschließlich mittels AES/GCM analog [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4373] bzw. [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4389] verwendet werden und
3. sie die Arbeit mit Aktenschlüssel (RecordKey) und Kontextschlüssel (ContextKey), die nicht Spiegelstrich 1. erfüllen, ablehnen.

[<=]

#### A\_18004 - Vorgaben für die Kodierung von Chiffraten (innerhalb von ePA)

Ein Client eines ePA-Aktensystems MUSS Folgendes sicherstellen.

1. Der bei der Verschlüsselung mittels AES/GCM verwendete IV MUSS immer zufällig erzeugt werden und dessen Länge MUSS stets 96 Bits (12 Byte) betragen.
2. Ein Chifftrat (base64-dekodiert) MUSS immer die Struktur:  
12 Byte IV + AES-GCM-Ciphertext + 16 Byte AuthTag (ICV)  
aufweisen.

[<=]

### 3.15.3 ePA-Aktensysteminterne Schlüssel

#### A\_15745 - Verschlüsselte Speicherung der verschlüsselten ePA-Daten

Ein ePA-Aktensystem MUSS sicherstellen, dass

1. es einen betreiberspezifischen Schlüssel (BS) gibt,
2. dieser Schlüssel ein AES-Schlüssel [FIPS-197] mit 256 Bit Schlüssellänge ist,
3. dieser Schlüssel in einem mindestens nach FIPS-140-2 Level 3 zertifizierten HSM liegt und nur dort verwendet wird,
4. dieser Schlüssel im Betrieb ausschließlich der VAU des entsprechenden ePA-Aktensystem zugänglich ist,

5. dieser Schlüssel nur zur Schlüsselableitung nach einem in [gemSpec\_Krypt#Abschnitt 2.4] zulässigen Verfahren verwendet wird,
6. es eine Schlüsselableitung mit diesem betreiberspezifischen Schlüssel und einem aktenspezifischen Merkmal (bspw. der KVNR) gibt und daraus ein aktenspezifischer Schlüssel (ABS) abgeleitet wird,
7. dieser aktenspezifische Schlüssel ein AES-Schlüssel [FIPS-197] mit 256 Bit Schlüssellänge ist,
8. die verschlüsselten ePA-Daten einer Akte mit diesem aktenspezifischen Schlüssel verschlüsselt werden,
9. die verschlüsselten ePA-Daten außerhalb der VAU niemals im Klartext (also ohne mittels des ABS verschlüsselt zu sein) liegen,
10. dieser Schlüssel (ABS) ausschließlich mittels AES/GCM analog [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4389] verwendet wird (der ABS wird durch Anfrage der VAU im HSM berechnet (Schlüsselableitung) und dann von dort an die VAU übermittelt, die AES/GCM-Operationen mit dem ABS finden in der VAU statt),
11. dieser Schlüssel (ABS) im Betrieb ausschließlich der VAU des entsprechenden ePA-Aktensystem zugänglich ist.

[<=]

Erläuterung: Das zu erreichende Ziel ist, dass, wenn ein Angreifer (mit hohem Angriffspotential, im Sinne von CC) selbst unter (1) der (hypothetischen) Annahme, die ePA an sich wäre überhaupt nicht verschlüsselt (es würde gar kein Aktenschlüssel existieren etc.) und (2), er alles im ePA-Aktensystem außer der VAU (inkl. HSM mit dem betreiberspezifischen Schlüssel) sicherheitstechnisch kompromittiert hätte, der Angreifer immer noch nicht auf die Klartextdaten zugreifen könnte.

Hintergrund ist, dass es unter dem Hybrid-Modell der ePA-Architektur aus Zugriffskontrolle und Verschlüsselung bei Entzug einer Berechtigung einem nun nicht mehr berechtigten Nutzer kryptographisch theoretisch immer noch möglich ist, die Daten der Akten, auf die er vormals berechtigten Zugriff hatte, zu entschlüsseln (er bricht bspw. in das Rechenzentrum des Anbieters ePA-Aktensystem ein und stiehlt dort alle Festplatten). Durch den in einem HSM beschützten betreiberspezifischen Schlüssel ist dieser beschriebene Angriff nun unterbunden.

**A\_15746 - Sicherstellung der Verfügbarkeit des betreiberspezifischen Schlüssels**

Ein ePA-Aktensystem MUSS sicherstellen, dass für die Sicherstellung der Verfügbarkeit des betreiberspezifischen Schlüssels (vgl. A\_15745) eine sicherheitstechnisch geeignete Sicherung des Schlüsselmaterials erzeugt und sicher verwahrt wird.

[<=]

**A\_16176 - Mindestvorgaben für ePA-Aktensystem-interne Schlüssel**

Ein ePA-Aktensystem MUSS bei innerhalb des Aktensystems eingesetzten Schlüsselmaterial, das nicht aus der TI-PKI kommt (Signatur Authorisierungstoken etc.), folgende Vorgaben umsetzen:

1. Alle verwendeten nicht-TI-Schlüssel MÜSSEN ein Sicherheitsniveau von 120 Bit ermöglichen (vgl. [gemSpec\_Krypt#5 "Migration 120-Bit Sicherheitsniveau"]).
2. Alle nicht-TI-RSA-Schlüssel MÜSSEN eine Mindestschlüssellänge von 3000 Bit besitzen.

3. Alle nicht-TI-ECC-Schlüssel MÜSSEN auf einem folgenden der Domainparametern (Kurven) basieren:
  - a. P-256 oder P-384 [FIPS-186-4],
  - b. brainpoolP256r1, brainpoolP384r1 oder brainpoolP512r1 [RFC-5639].

[<=]

Erläuterung: Ziel von A\_15751 und A\_16176 ist es, den Umstellungsbedarf im Rahmen der ECC-Migration der TI und ihrer Anwendungen in der Phase 2 zu minimieren.

### 3.15.4 ePA-spezifische TLS-Vorgaben

#### A\_15751 - TLS-Verbindung zwischen ePA-Aktensystem und ePA-FdV

Ein ePA-Aktensystem und ein ePA-Frontend des Versicherten MÜSSEN in Bezug auf die TLS-Verbindung zwischen ihnen

1. folgende Ciphersuiten unterstützen
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xC0, 0x30),
  - TLS\_ECDHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 (0xC0, 0x2F)
  - TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384 (0xC0, 0x2C),
  - TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 (0xC0, 0x2B).
2. Sie KÖNNEN weitere Cipher-Suiten aus [TR-02102-2, Abschnitt 3.3.1 Tabelle 1] unterstützen.
3. Bei dem ephemeren Elliptic-Curve-Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch und bei der Signaturprüfung mittels ECDSA MÜSSEN die Kurven P-256 oder P-384 [FIPS-186-4] unterstützt werden. Daneben SOLLEN die Kurven brainpoolP256r1, brainpoolP384r1 oder brainpoolP512r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt werden. Andere Kurven SOLLEN NICHT verwendet werden (Hinweis: die Intention des letzten Satzes ist insbesondere, dass die Ordnung des Basispunktes in  $E(F_p)$  nicht zu klein werden darf).

[<=]

#### A\_15833 - TLS-Verbindungen ePA-FdV

Ein ePA-Frontend des Versicherten MUSS die TLS-Vorgaben in A\_15751 bei allen seinen TLS-Verbindungen einhalten.

[<=]

### 3.15.5 Schlüsselableitungsfunktionalität ePA

Zur Schlüsselableitung bei der Schlüsselableitungsfunktionalität ePA wird die HKDF nach [RFC-5869] auf Basis von SHA-256 verwendet. Diese Funktion wird auch als Grundlage der Schlüsselableitungen bei TLS Version 1.3 verwendet.

#### A\_17876 - SGD: Schlüsselableitung der spezifischen Schlüssel

Ein SGD ePA MUSS folgende Vorgaben durchsetzen:

1. Als Ableitungsverfahren für die Schlüsselableitung der versichertenindividuellen Schlüssel MUSS das HKDF nach [RFC-5869] auf Basis von SHA-256 verwendet werden.
2. Die Ableitungsschlüssel MÜSSEN eine Mindestentropie von 512 Bit besitzen.

[<=]

Ein Client eines SGD (bspw. ein ePA-FdV) erhält über einen beidseitig authentisierten Ende-zu-Ende-verschlüsselten Kanal von jeweils zwei unabhängigen SGD AES-256-Bit-Schlüssel. Diese beiden Schlüssel nutzt der Client, um den Akten- und Kontextschlüssel des Versicherten im "Zwiebelschalenprinzip" zu ver- oder zu entschlüsseln.

#### **A\_17872 - Ver- und Entschlüsselung der Akten und Kontextschlüssel (Schlüsselableitungsfunktionalität ePA)**

Ein Client eines SGD ePA MUSS bei der Ver- und Entschlüsselung der Akten- und Kontextschlüssel im Kontext Schlüsselableitungsfunktionalität ePA folgende Vorgaben umsetzen.

1. Als symmetrische Block-Chiffre MUSS AES [FIPS-197] mit einer Schlüssellänge von 256 Bit im Galois/Counter Mode (GCM) gemäß [NIST-SP-800-38D] mit der Tag-Länge von 128 Bit verwendet werden.
2. Der IV MUSS dabei zufällig erzeugt werden (vgl. [NIST-SP-800-38D#S.25] und [BSI-TR-02102-1#S.24]).
3. Der IV MUSS eine Bitlänge von 96 Bit (12 Byte) besitzen.

[<=]

Für die Ende-zu-Ende-verschlüsselte Datenübertragung zwischen Client und SGD-HSM wird ECIES (vgl. [SEC1-2009#5.1 Elliptic Curve Integrated Encryption Scheme], [TR-02102-1#3.3. ECIES-Verschlüsselungsverfahren] und Abschnitt 5.7. ECIES ) verwendet. Dabei besitzt der Empfänger einen elliptischen Kurvenpunkt (öffentlicher Schlüssel), dessen Authentizität der Sender prüfen kann. Dies wird erreicht, indem der Kurvenpunkt des Empfängers (entweder Client oder SGD-HSM) mittels der Langzeitidentität des Empfängers signiert ist. Der Sender erzeugt ein ephemeres ECDH-Schlüsselpaar. Mit diesem und dem Kurvenpunkt des Empfängers führt der Sender einen ECDH-Schlüsselaustausch durch. Aus dem berechneten ECDH-Geheimnis berechnet der Sender mittels einer HKDF auf Basis von SHA-256 einen AES-256-Bit-Schlüssel der im Galois/Counter-Mode (GCM) verwendet wird (Authenticated Encryption). Damit verschlüsselt der Sender den Klartext und erhält ein AES-GCM-Chifftrat. Der Sender sendet seinen erzeugten ephemeren Kurvenpunkt und das AES-GCM-Chifftrat an den Empfänger. Damit ist der Nachrichtentransport Ende-zu-Ende-verschlüsselt zwischen Sender und Empfänger, jedoch nur einseitig authentisiert. Die beidseitige Authentisierung wird über einen Authentisierungstoken, den das SGD-HSM für einen Client erzeugt, erreicht (vgl. [gemSpec\_SGD\_ePA#[Datenkanal zwischen Client und SGD \(informativ\)](#)]). Für das ECIES-Verfahren gilt der kryptographische Sicherheitsbeweis aus [ABR-1999].

#### **A\_17873 - SGD, SGD-HSM-authentisiertes ECIES-Schlüsselpaar**

Ein SGD ePA MUSS sicherstellen, dass die zwei Schlüsselpaare (vgl. [gemSpec\_SGD\_ePA#[A\\_17910](#) (S4) ]) für den ECIES-Nachrichtenempfang durch das SGD-HSM auf Basis der Kurvenparameter brainpoolP256r1 [RFC-5639] gewählt werden. Für die Authentisierung der öffentlichen ECIES-Schlüssels (Signatur mit [gemSpec\_SGD\_ePA#[A\\_17910](#) (S1) ]) und Kodierung nach [gemSpec\_SGD\_ePA#[A\\_17894](#) ] MUSS ECDSA [BSI-TR-03111] verwendet werden.

[<=]

#### **A\_17874 - SGD-Client, Client-authentisiertes ECIES-Schlüsselpaar**

Ein Client eines SGD ePA MUSS für den Nachrichtenempfang mittels des ECIES-Verfahrens im Kontext der Schlüsselableitungsfunktionalität ePA bei den verwendeten ECC-Schlüsseln die Kurvenparameter brainpoolP256r1 [RFC-5639] verwenden. Für die Authentisierung des öffentlichen ECIES-Schlüssels des Clients (Signatur mit AUT-Identität des Nutzers des Clients gemäß [gemSpec\_SGD\_ePA#[A\\_17901](#)]) MUSS ECDSA [BSI-TR-03111] verwendet werden.

[<=]

#### **A\_17875 - ECIES-verschlüsselter Nachrichtenversand zwischen SGD-Client und SGD-HSM**

Ein SGD ePA und ein Client eines SGD ePA MÜSSEN folgende Vorgaben umsetzen.

1. Für den Ende-zu-Ende-verschlüsselten Datenaustausch zwischen SGD-Client und SGD-HSM MUSS das ECIES-Verfahren [SEC1-2009] verwendet werden.
2. Der ECDH-Schlüsselaustausch innerhalb von ECIES zwischen SGD-Client und SGD-HSM MUSS nach [NIST-800-56-A#5.7.1.2] (Hinweis: ist fachlich identisch zu [SEC1-2009#3.3.1]) durchgeführt werden.
3. Aus dem gemeinsamen ECDH-Geheimnis MÜSSEN mit der HKDF nach [RFC-5869] auf Basis von SHA-256 ein AES-256-Bit-Schlüssel abgeleitet werden.
4. Dieser Schlüssel (siehe Punkt 3) MUSS mittels AES-GCM und den fachlichen Vorgaben für AES-GCM aus [A\\_17872](#) verwendet werden, um den symmetrisch Teil der ECIES-Verschlüsselung authentisiert zu ver- bzw. zu entschlüsseln.

Hinweis: die Kodierung der Chiffre wird in [gemSpec\_SGD\_ePA] festgelegt.

[<=]

#### **A\_18023 - SGD, Ableitungsschlüssel Authentisierungstoken**

Ein SGD ePA MUSS folgende Vorgaben umsetzen.

1. Die Ableitungsschlüssel für die Erstellung der Authentisierungstoken [gemSpec\_SGD\_ePA#[A\\_17910](#) (S5)] MÜSSEN eine Mindestentropie von 256 Bit besitzen.
2. Diese Ableitungsschlüssel MÜSSEN mit der HKDF nach [RFC-5869] auf Basis von SHA-256 verwendet werden.

[<=]

---

## 4 Umsetzungsprobleme mit der TR-03116-1

---

Das u. a. durch die TR-03116-1 [BSI-TR-03116-1] angestrebte Sicherheitsniveau soll persönliche medizinische Daten effektiv schützen. Dazu lehnt sie sich an die sehr starken kryptographischen Vorgaben für die qualifizierte elektronische Signatur [SOG-IS-2018] an. Einige Formate (bspw. XMLDSig) oder Implementierungen (bspw. Standard-Java-Bibliotheken) können einige Vorgaben von Hause aus nicht erfüllen.

Dieses Kapitel weist auf Umsetzungsprobleme hin (ehemals Kapitel 3.3 aus dem Kryptographiekonzept des Basis-Rollouts).

### 4.1 XMLDSig und PKCS1-v2.1

Mit [XMLDSig] allein ist aktuell keine Nutzung von RSASSA-PSS [PKCS#1] möglich.

Aus diesem Grund hat die gematik entschieden für die Signatur nach [XMLDSig] zusätzliche Identifier für RSASSA-PSS aus [RFC-6931] innerhalb der TI zu verwenden, welche auf der Lösung aus [XMLDSig-RSA-PSS] basieren. Der RFC-6931 [RFC-6931] ist die Aktualisierung von [RFC-4051]. Die in Abschnitt „2.3.9 RSASSA-PSS With Parameters“ und „2.3.10 RSASSA-PSS Without Parameters“ aufgeführten Identifier für RSASSA-PSS-Signaturen müssen innerhalb von XMLDSig für solche Signaturen verwendet werden.

#### **GS-A\_5091 - Verwendung von RSASSA-PSS bei XMLDSig-Signaturen**

Produkttypen, die RSASSA-PSS-Signaturen [PKCS#1] innerhalb von XMLDSig erstellen oder prüfen, MÜSSEN die Identifier aus [RFC-6931] Abschnitt „2.3.9 RSASSA-PSS With Parameters“ und „2.3.10 RSASSA-PSS Without Parameters“ für die Kodierung dieser Signaturen verwenden.

[<=]

Ein Beispiel aus [RFC-6931] Abschnitt „2.3.10 RSASSA-PSS Without Parameters“:

```
<SignatureMethod
  Algorithm=
    "http://www.w3.org/2007/05/xmlenc-core#sha256-rsa-MGF1"
/>
```

Vgl. [gemSpec\_COS, (N003.000)]: Die Hashfunktion, auf der die Mask-generation-function basiert, ist SHA-256 [FIPS-180-4]. Die Länge des salt ist gleich der Ausgabelänge eben jener Hashfunktion (= 256 Bit).

### 4.2 XMLEnc: Die Nutzung von RSAES-OAEP und AES-GCM

Bei der Verschlüsselung mittels XMLEnc [XMLEnc] gibt es zwei Probleme in Bezug auf fehlende Identifier für kryptographische Verfahren, die in Abstimmung mit dem BSI für den Einsatz in der TI notwendig sind.

- Für die symmetrische Verschlüsselung mittels AES-GCM ([FIPS-197], [NIST-SP-800-38D]) gibt es keine Algorithmen-Identifier innerhalb von [XMLEnc]. Solche gibt es in [XMLEnc-1.1, Abschnitt 5.2.4].
-

- Für die Kodierung von RSA-OAEP-Chiffren innerhalb von [XMLEnc] fehlt in [XMLEnc] ein Identifier für RSAES-OAEP mit der MGF1 basierend auf SHA-256 (vgl. auch Kapitel 5.10 „MGF Mask Generation Function“ in [gemSpec\_COS]). Einen solchen Identifier („<http://www.w3.org/2009/xmlenc11#mgf1sha256>“) gibt es in XMLEnc Version 1.1 [XMLEnc-1.1, Abschnitt 5.5.2].

Aus diesem Grund hat die gematik entschieden für die XML-Verschlüsselung die Vorgaben aus [XMLEnc-1.1] zu verwenden.

### 4.3 XML Signature Wrapping und XML Encryption Wrapping

Komplexität ist der natürliche Feind von Sicherheit. Die unter dem Sammelbegriff XML betitelten Formate und Protokolle sind sehr flexibel und leistungsfähig, aber auch sehr komplex. Noch dazu sind Sicherheitsmechanismen in diesem Bereich zum Teil nachträglich beigefügt worden und sind damit oft weniger leistungsfähig als im CMS-Bereich. XML-Daten effektiv zu schützen ist aktives Forschungsthema [XMLEnc-CM], [XSpRES]. Öfter als in anderen Bereichen werden neue Schwachstellen bekannt [BreakingXMLEnc], [XSW-Attack].

Aus diesem Grunde wird bei einer Sicherheitsevaluierung gesondert auf derartige Angriffe geachtet. Die gematik beobachtet neue Entwicklungen im Bereich der XML-Sicherheit und leitet falls notwendig Maßnahmen ein.

### 4.4 Güte von Zufallszahlen

Nach dem Kerckhoffs'schen Prinzip von 1883 [Ker-1883] darf die Sicherheitsleistung von kryptographischen Verfahren allein auf der Geheimhaltung der geheimen oder privaten Schlüssel beruhen. Geheimhaltung inkludiert insbesondere, dass sie nicht erraten werden können. Wenn bei einer Schlüsselerzeugung zu wenig Entropie vorhanden ist, kann die Geheimhaltung nicht gewährleistet werden. Die kryptographischen Verfahren, welche mit diesen Schlüsseln dann arbeiten, können die von ihnen verlangten Sicherheitsleistungen nicht mehr erbringen. Aus diesem Grunde verlangt [BSI-TR-03116-1] eine Mindestgüte der Zufallszahlenerzeugung u. a. bei einer Schlüsselerzeugung. Die Basis für die Beurteilung der Güte stellt [AIS-20] und [AIS-31] dar.

Aktuell sind nicht alle Produkte in der TI bez. dieser Mindestgüte bewertet worden. Davon sind Smartcards nicht betroffen, da diese eine Sicherheitsevaluierung/-zertifizierung durchlaufen haben, bei der die Güte der Zufallszahlenerzeugung positiv beurteilt wurde. Probleme bereiten insbesondere HSMs.

Neben einer möglichen Common-Criteria-Zertifizierung dieser Produkte, bei der analog zu den Smartcards die Güte geprüft wird, gibt es weitere mögliche Lösungen:

1. gesonderte Prüfung der Güte nach [AIS-20] und [AIS-31] ohne komplette Common-Criteria-Zertifizierung,
2. Herstellererklärung über die Güte (wie sie bspw. aktuell bei der Kartenproduktion üblich ist).

---

## 5 Migration 120-Bit-Sicherheitsniveau

---

Das „Sicherheitsniveau eines kryptographischen Verfahrens“ ist definiert als der Logarithmus zur Basis 2 der Anzahl der „Rechenschritte“ die notwendig sind um ein kryptographisches Verfahren mit hoher Wahrscheinlichkeit zu brechen. Was als „Rechenschritt“ definiert ist, ist vom Verfahren abhängig. Das Sicherheitsniveau wird in Bit angegeben. Beispielsweise nimmt man aktuell an, dass für das Brechen einer AES-Chiffre mit 128 Bit Schlüssellänge rund  $2^{126,4}$  Rechenschritte, die der Durchführung einer AES-Verschlüsselung (eines 128-Bit Eingabeblocks) entsprechen, im Mittel notwendig sind. Somit erreicht eine AES-128-Bit-Verschlüsselung maximal ein Sicherheitsniveau von ca. 126,4 Bit. Eine RSA-2048-Bit-Verschlüsselung erreicht ein Sicherheitsniveau von ca. 100 Bit.

Für den qualifizierten Vertrauensraum ist ab Ende 2024 [SOG-IS-2018] und für die TI ab Ende 2023 ein Sicherheitsniveau von mindestens 120 Bit für alle kryptographischen Verfahren vorgeschrieben [BSI-TR-03116-1]. Daher ist bis dahin eine Migration aller Komponenten und Dienste notwendig, die kryptographische Verfahren mit Schlüssellängen bez. Domainparametern verwenden die nur ein Sicherheitsniveau von unter 120 Bit erreichen können.

Aufgrund der höheren Performanz, insbesondere in Chipkarten und Embedded-Geräten, wird nicht auf RSA-3072-Bit sondern auf ECDSA mit 256-Bit-Schlüsseln migriert.

Es gibt Produkttypen, die kryptographische Verfahren so einsetzen, dass diese keine direkten Wechselwirkungen bei anderen Produkttypen besitzen. Beispielsweise werden von einem ePA-Aktensystem Autorisierungstoken (inkl. Signatur) erzeugt und diese werden von einem ePA-FdV oder als FM ePA als opakes Objekt behandelt. Dabei kann weiterhin RSA verwendet werden, solange die dabei verwendeten Schlüsselgrößen mindestens 3000 Bit betragen (Sicherheitsniveau 120-Bit erzielen) (A\_16176 ). Ggf. ist es empfehlenswert dennoch auf ECC-basierte Verfahren zu migrieren (schnellere Ausführungsgeschwindigkeit, geringere Signaturgröße).

Die Migration erfolgt schrittweise und Komponenten und Dienste werden zusätzlich mit Schlüsselmaterial und Zertifikaten auf Basis von ECDSA auf der Kurve brainpoolP256r1 ausgestattet werden. Es gibt bis maximal Ende 2023 (vgl. Abschnitt 2.1.1.1) einen Parallelbetrieb in der TI.

Nachdem die X.509-Root der TI (Produkttyp „gematik Root-CA“), die TSPs der TI und die Objektsysteme der Chipkarten um ECC-Unterstützung für X.509-Identitäten erweitert wurden, erfolgt die schrittweise und parallele Unterstützung dieser Identitäten nun in weiteren Produkttypen bzw. Fachanwendungen.

### 5.1 PKI-Begriff Schlüsselgeneration

In [gemKPT\_PKI\_TIP#3.2] wird der Begriff der Schlüsselgeneration eingeführt. Eine CA signiert Zertifikate im abstrahierten Sinne mit „ihrem Signaturschlüssel“. Dieser Schlüssel wird regelmäßig neu erzeugt und solange Verfahren und Schlüssellänge bzw. Domainparameter gleichbleiben, handelt es sich um eine neue Schlüsselversion. Kryptographisch betrachtet wurde der neue Signaturschlüssel zufällig (vgl. GS-A\_4368) erzeugt, ist also kryptographisch unabhängig vom alten Signaturschlüssel, und die CA arbeitet mit mehreren kryptographischen Schlüsseln.



-----BEGIN CERTIFICATE-----

```
MIICajCCAagAwIBAgIBATAKBggqhkJOPQQDAjBtMQswCQYDVQQGEwJERTEVMBMG
A1UECgwMZ2VtYXRpayBHbWJIMTQwMgYDVQQQLDctaZW50cmFsZSBSb290LUNBGRl
ciBUZWxlbWFOaWtpbmZyYXN0cnVrdHVyMREwDwYDVQQDDAhHRU0uUkNBMAEwFw0x
NjEyMDkwODQxNTZaFw0yNjEyMDcwODQxNTZaMG0xCzAJBgNVBAYTAkRFRMRUwEYD
VQQKDAxnZWlhdGlrIEdtYkgxNDAYBgNVBAsMK1plbnRyYWx1IFJvb3QtQ0EgZGVy
IFRlbGVtYXRpa2luZnJhc3RydWt0dXlxEtAPBgNVBAMMCedFTS5SQ0EzMFowFAYH
KoZIZj0CAQYJKYQDAwIAQAHA0IABDd0NFCa3LuCF3Ss163wznKgKN3FO+PxXggC
OpsHIsCdU2SplobAIIJK7+e/emHiEe5DwnZC3rEGTVTggJYpY39WjgZ4wgZswHQYD
VR0OBBYEFBERSneTkjZDKt3uLzjddI870TMmMEIGCCsGAQUFBwEBBDYwNDAYBggr
BgEFBQcwAYYmaHR0cDovL29jc3Aucm9vdC1jYS50aSlkaWVuc3RlLmRlL29jc3Aw
DwYDVROTAQH/BAUwAwEB/zAOBgNVHQ8BAf8EBAMCAQYwFQYDVROgBA4wDDAKBggq
ghQATASBIzAKBggqhkJOPQQDAgNJADBGAiEApQ6qGHTx97IsdzgoWH9/W32yt4rk
udUis0xxGZ48YOUICQCTQ4puol5YYIAZYk74mfid3JBOvMBV/XgPV2WpS/99yg==
-----END CERTIFICATE-----
```

Relativ am Anfang des Zertifikats befindet sich die OID gemäß GS-A\_4357

```
16 10: SEQUENCE {
18 8: OBJECT IDENTIFIER ecdsaWithSHA256 (1 2 840 10045 4 3 2)
   : }
```

Ab Offset 280 befindet sich der schon o. g. öffentlicher Schlüssel:

```
282 90: SEQUENCE {
284 20: SEQUENCE {
286 7: OBJECT IDENTIFIER ecPublicKey (1 2 840 10045 2 1)
295 9: OBJECT IDENTIFIER brainpoolP256r1 (1 3 36 3 3 2 8 1 1 7)
   : }
306 66: BIT STRING
   : 04 37 74 34 50 9A DC BB 82 7F 74 AC D7 AD F0 CE
   : 72 AA 28 DD C5 3B E3 F1 5E A8 02 3A 9B 07 22 C0
   : 9D 53 64 A9 96 86 C0 20 92 BB F9 EF DE 98 78 84
   : 7B 90 F0 9D 90 B7 AC 41 93 55 38 20 25 8A 58 DF
   : D5
   : }
```

Und am Ende des Zertifikats befindet sich die ECDSA-Signatur:

```
535 10: SEQUENCE {
537 8: OBJECT IDENTIFIER ecdsaWithSHA256 (1 2 840 10045 4 3 2)
   : }
547 73: BIT STRING, encapsulates {
550 70: SEQUENCE {
552 33: INTEGER
   : 00 A5 0E AA 18 74 F1 F7 B2 2C 77 38 28 58 7F 7F
   : 5B 7D B2 B7 8A E4 B9 D5 22 B3 4C 71 19 9E 3C 60
   : E5
587 33: INTEGER
   : 00 93 43 8A 6E A2 5E 58 60 80 19 62 4E F8 99 F8
   : 9D DC 90 4E BC C0 55 FD 78 0F 57 65 A9 4B FF 7D
   : CA
   : }
   : }
   : }
```

Wenn das oben aufgeführte Zertifikat in der Datei root.pem befindet, kann man bspw. mittels

```
openssl verify -check_ss_sig root.pem
```

die Signatur überprüfen und erhält als Ausgabe:

```
root.pem: C = DE, O = gematik GmbH, OU = Zentrale Root-CA der
Telematikinfrastruktur, CN = GEM.RCA3
error 18 at 0 depth lookup:self signed certificate
OK
```

### 5.3 TSL-Dienst und ECDSA-basierte TSL allgemein

Durch die ECC-Migration dürfen bereits produktiv betriebene Komponenten und Dienste in ihrer Verfügbarkeit nicht gefährdet werden. Aus diesem Grunde wird es eine zweite TSL "TSL(ECC-RSA)" geben. Diese wird mittels ECDSA (brainpoolP256r1) signiert sein und RSA- und ECDSA-basierte CA-Zertifikate enthalten. Bis zum Abschluss der ECC-Migration wird es zwei TSL in der TI geben: die seit Beginn des Online-Betriebs der TI bestehende RSA-basierte "TSL(RSA)" und die ECDSA-basierte "TSL(ECC-RSA)". Die beiden TSL sind technisch unabhängig von einander (Kontext Sequenznummern etc.). Dementsprechend wird es in Bezug auf die ECC-Migration keinen Vertrauensankerwechsel im Sinne von [ETSI\_TS\_102\_231\_v3.1.2] geben. Die Vertrauensbeziehung zwischen den beiden durch die zwei TSL beschriebenen Vertrauensräumen wird über den klassischen Mechanismus der Cross-Zertifizierung realisiert. Die RSA-basierte X.509-TSL-Signer-CA wird ein X.509-Cross-Zertifikat "für" die ECDSA-basierte X.509-TSL-Signer-CA der TI ausstellen (vgl. [\[gemSpec PKI#A1\\_7689\]](#) ) und vice versa.

Analog zur VL der BNetzA wird es die Möglichkeit geben vom Downloadpunkt des TSL-Dienstes "TSL(ECC-RSA)" einen Hashwert der aktuellen TSL zu erhalten und damit für das Prüfen der Aktualität der lokal gespeicherten TSL nicht immer die gesamte TSL vom Downloadpunkt neu laden zu müssen (vgl. [\[gemSpec TSL#A\\_17682\]](#) ).

#### A\_17205 - Signatur der TSL: Signieren und Prüfen (ECC-Migration)

Alle Produkttypen, die die TSL(ECC-RSA) signieren oder prüfen, MÜSSEN dafür das Signaturverfahren ECDSA [BSI-TR-03111] auf Basis der Domainparameter brainpoolP256r1 verwenden mit dem XMLDSig-Identifizier „<http://www.w3.org/2001/04/xmldsig-more#ecdsa-sha256>“ [XMLDSig]. Als Hashfunktion (Messagedigest) MUSS SHA-256 [FIPS-180-4] verwendet werden.  
[<=]

### 5.4 ECC-Unterstützung bei TLS

Das TLS-Protokoll unterstützt die Verwendung von RSA- und ECC-basierten Ciphersuiten.

Als Beispiel soll sich ein Konnektor mit ECC-Unterstützung mit einem "alten" eHealth-Kartenterminal (das also nur GS-A\_4359 und nicht A\_17124 kennt) verbinden. Beim Verbindungsaufbau (TLS-ClientHello) gibt der TLS-Client (Konnektor) eine geordnete Liste von unterstützenden Ciphersuiten an. Der TLS-Server (eHealth-KT) untersucht diese Liste von vorn nach hinten und wählt die erste auch von ihm unterstützte Ciphersuite. Somit gilt:

1. Ein TLS-Client kann durch die von ihm gewählte Reihenfolge in der Liste der Ciphersuiten angeben, welche Ciphersuite der Client präferiert (bspw. ECC-basierte Ciphersuiten).
2. Ein TLS-Client und ein TLS-Server können unterschiedliche Fähigkeiten besitzen (ECC-Unterstützung Ja/Nein). Solange sie eine gemeinsame Schnittmenge besitzen (in unserem Fall RSA-basierte Ciphersuiten), können sie miteinander eine TLS-Verbindung aufbauen.

Ein TLS-Verbindungsaufbau eines Konnektors mit und ohne ECC-Unterstützung unterscheidet sich inhaltlich nur durch 4 zusätzliche Bytes (c02bc02c, vgl. [A\\_17124](#) ) von einem TLS-Verbindungsaufbau ohne ECC-Unterstützung.

Verbindet sich beispielsweise ein "alter" Konnektor im Rahmen von VSDM mit einem Intermediär mit Option "ECC-Migration", wählt der Intermediär nach GS-A\_4384 eine RSA-basierte Ciphersuite. Der Verbindungsaufbau kommt zu Stande und der Konnektor wird quasi nie erfahren, dass der Intermediär ebenfalls ECC-basierte Ciphersuiten unterstützt. Erst wenn der Konnektor per Firmware-Upgrade sozusagen mit der Option "ECC-Migration" ausgestattet wird, muss er u. a. A\_17124 Spiegelstrich 3 umsetzen. Danach wird der Intermediär nach A\_17124 Spiegelstrich 4 die erste ECC-basierte Ciphersuite bei einem TLS-Verbindungsaufbau auswählen.

#### **A\_17124 - TLS-Verbindungen (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, MÜSSEN die folgenden Vorgaben erfüllen:

1. Zur Authentifizierung MUSS eine X.509-Identität gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4359] verwendet werden.
2. Als Ciphersuiten MÜSSEN  
TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256  
(0xC0,0x2B) und TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384  
(0xC0,0x2C) unterstützt werden.
3. Falls der Produkttyp in der Rolle als TLS-Client agiert, so MUSS er die eben genannten Ciphersuiten gegenüber evtl. ebenfalls von ihm unterstützen RSA-basierte Ciphersuiten (vgl. GS-A\_4384) bevorzugen (in der Liste "cipher\_suites" beim ClientHello vorne an stellen, vgl. [RFC-5246#7.4.1.2 Client Hello]).
4. Als Basis für den ephemeren ECDH MÜSSEN die Kurven brainpoolP256r1 und brainpoolP384r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt und verwendet werden.

[<=]

#### **A\_17775 - TLS-Verbindungen Reihenfolge Ciphersuiten (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen und in der Rolle TLS-Server agieren, SOLLEN die Reihenfolge der Ciphersuiten in der Liste "cipher\_suites" aus dem TLS-ClientHello bei der Auswahl der Ciphersuite befolgen.

[<=]

Unter <https://cipherli.st/> findet man Beispielkonfigurationen für unterschiedliche Software-Pakete. Diese Beispielkonfigurationen entsprechen zwar nicht genau den Vorgaben aus A\_17124 und A\_17775, bieten aber einen guten Startpunkt für die Konfiguration. Die meisten Software-Pakete oder TLS-zentrierten Hardware-Lösungen (TLS-Terminatoren etc.) unterstützen die (wie oft formuliert) "Honorierung" der Reihenfolge aus der Liste "cipher\_suites", aber nicht alle. Deshalb und weil die Honorierung wichtig aber nicht absolut notwendig ist, wurde A\_17775 als SOLL-Anforderung formuliert.

#### **A\_17322 - TLS-Verbindungen zulässige Ciphersuiten (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die Übertragungen mittels TLS durchführen, MÜSSEN sicherstellen, dass sie nur (durch andere Anforderungen) zugelassene TLS-Ciphersuiten anbieten bzw. verwenden.

[<=]

Hinweis: Im Rahmen der Zulassungstests und der CC-Evaluierung wurde dies (A\_17322) stets so umgesetzt. Mit A\_17322 soll dieses Vorgehen explizit auch auf Spezifikationsebene ausgesprochen und transparent gemacht werden.

## 5.5 ECC-Unterstützung bei IPsec

Das IKE-Protokoll [RFC-7296] wird verwendet um Schlüsselmaterial auszuhandeln für die folgende Verschlüsselung und Integritätssicherung der über IPsec geschützten IP-Pakete. Auszuhandeln bedeutet, dass ein (elliptische Kurven) Diffie-Hellman - Schlüsselaustausch durchgeführt wird. Im Gegensatz zum TLS-Protokoll Version 1.2 trägt schon die erste Protokollnachricht des Initiators (IKE\_SA\_INIT) einen (EC)DH-Schlüssel, evtl. aus einer kryptographischen Gruppe, die der Responder nicht unterstützt. Im Gegensatz zu TLS Version 1.3 kann dabei genau nur ein (EC)DH-Schlüssel übertragen werden, nicht eine Auswahl von Schlüsseln aus verschiedenen Gruppen. Der Initiator (Konnektor) kann im Normalfall nicht wissen, ob der Responder (VPN-Konzentrator) einen ECC-basierten DH-Schlüsselaustausch unterstützt. Der Initiator versucht es einfach und beginnt die IKE-Schlüsselaushandlung mit folgender Nachricht

Initiator	Responder
-----	
HDR, SAi1, KEi, Ni -->	

[RFC-7296]. In KEi ist der ephemere ECDH-Schlüssel auf Grundlage der Domainparameter brainpoolP256r1 enthalten. Falls der Responder diese Domainparameter (ECC-Kurve) nicht unterstützt, antwortet der Responder mit einer INVALID\_KEY\_PAYLOAD-Nachricht, in der eine vom Responder unterstützte und präferierte kryptographische Gruppe angegeben ist [RFC-7296#Abschnitt 1.2]. Somit kommt es bei einem initialen Verbindungsaufbau zwischen einem "neuen" Konnektor und einem "alten" VPN-Zugangsdienst zu einem zusätzlichen "roundtrip", was akzeptiert wird, weil dies die Schlüsselaushandlung und damit den folgenden Verbindungsfall im Normalfall nur unwesentlich verzögert. Ein "neuer" Konnektor, der ggf. solch eine INVALID\_KEY\_PAYLOAD-Nachricht erhält, wird dann auf die Vorgaben GS-A\_4382 "zurückfallen". Da davon auszugehen ist, dass alle VPN-Zugangsdienste rein technisch die mit A\_17125 geforderten Algorithmen schon beherrschen, wird es wahrscheinlich in der Praxis selten ein "Zurückfallen" geben.

### A\_17210 - Konnektor, IKE-Schlüsselaushandlung Fallback (ECC-Migration)

Ein Konnektor MUSS, falls beim IKE-Verbindungsaufbau klar wird, dass der IKE-Responder (VPN-Konzentrator, VPN-Zugangsdienst) (noch) keine ECC-Verfahren unterstützt (INVALID\_KEY\_PAYLOAD-Nachricht), auf die Vorgaben aus GS-A\_4382 "zurückfallen".

[<=]

Analog zum TLS-Protokoll wählt der Responder die CipherSuite und ein "alter" Konnektor kann nicht erkennen, dass es sich evtl. um einen "neuen" VPN-Zugangsdienst handelt.

### A\_17125 - IKE-Schlüsselaushandlung für IPsec (ECC-Migration)

Alle Produkttypen, die die Authentifizierung, den Schlüsselaustausch und die verschlüsselte Kommunikation im IPsec-Kontext durchführen, MÜSSEN die Schlüsselvereinbarung mittels IKEv2 [RFC-7296] gemäß den folgenden Vorgaben durchführen:

1. Zur Authentisierung MUSS eine Identität mit einem X.509-Zertifikat gemäß [gemSpec\_Krypt#GS-A\_4360] Schlüsselgeneration "ECDSA" verwendet werden.
2. Für „Hash und URL“ MUSS SHA-256 verwendet werden.
3. Für den Schlüsselaustausch MUSS ein ephemere ECDH verwendet werden. Dabei MUSS die Kurve brainpoolP256r1 [RFC-6954] unterstützt werden. Es

- KÖNNEN die Kurven brainpoolP384r1, brainpoolP512r1 [RFC-6954] und ECP Gruppen 19, 20 und 21 [RFC-5903] unterstützt werden.
4. Als Verschlüsselungsverfahren im Rahmen von IKE MUSS AEAD\_AES\_128\_GCM und AEAD\_AES\_256\_GCM [RFC-5282] unterstützt werden (IANA.-Nr. 20) (Hinweis verpflichtend Unterstützung nach [RFC-5282#3.2]). Es MÜSSEN zudem AEAD\_AES\_128\_GCM\_12 und AEAD\_AES\_256\_GCM\_12 (IANA-Nr. 19) unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [TR-02021-3#3.2.1 Tabelle 2] unterstützt werden.
  5. Als PRF für die Schlüsselerzeugung MUSS PRF\_HMAC\_SHA2\_256 (IANA-Nr. 5) [RFC-4868] unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [TR-02021-3#3.2.2 Tabelle 3] unterstützt werden.
  6. Als Authentisierungsverfahren MUSS ECDSA-256 als Basis von brainpoolP256r1 (IANA-Nr. 14) [RFC-7427] unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [TR-02021-3#3.2.5 Tabelle 6] unterstützt werden.
  7. Für die Verschlüsselung der ESP-Pakete MUSS AES-GCM mit 16 Byte großem ICV (IANA-Nr. 20) und AES-GCM mit 12 Byte großem ICV (IANA-Nr. 19) [RFC-4106] jeweils mit 128 und 256 Bit Schlüssellänge unterstützt werden. Es KÖNNEN weitere Verfahren nach [TR-02021-3#3.3.1 Tabelle 7] unterstützt werden.
  8. Falls weitere Verfahren nach [TR-02021-3#3.3.1 Tabelle 7] unterstützt werden, so MUSS mindestens ein Verfahren zum Integritätsschutz der ESP-Pakete aus [TR-02021-3#3.3.2 Tabelle 8] unterstützt werden. (Hinweis: bei den verpflichtend zu unterstützenden AEAD-Verfahren aus Spiegelstrich 7 ist ein zusätzlicher Integritätsschutz by-design nicht notwendig.)

[<=]

Hinweis:

"strongSwan" unterstützt diese Algorithmen,

vgl. <https://wiki.strongswan.org/projects/strongswan/wiki/IKEv2CipherSuites>

#### **A\_17126 - IPsec-Kontext -- Verschlüsselte Kommunikation (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die mittels IPsec-Daten schützen, MÜSSEN dies ausschließlich auf Grundlage der in A\_17125 (und ggf. GS-A\_4382 vgl. diesbezüglich A\_17210) als zulässig aufgeführten Verfahren und Vorgaben tun.

[<=]

## **5.6 ECDSA-Signaturen**

### **5.6.1 ECDSA-Signaturen im XML-Format**

#### **A\_17206 - XML-Signaturen (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die XML-Signaturen auf Basis eines ECC-Schlüssels erzeugen oder prüfen, MÜSSEN dafür das Signaturverfahren ECDSA [BSI-TR-03111] auf Basis der Domainparameter brainpoolP256r1 verwenden. Sie MÜSSEN dabei den XMLDSig-Identifizier „<http://www.w3.org/2001/04/xmldsig-more#ecdsa-sha256>“ [XMLDSig verwenden. Als Hashfunktion (Messagedigest) MÜSSEN sie SHA-256 [FIPS-180-4] verwenden.

[<=]

Die Anforderung A\_17206 gilt für allgemeine XML-Datensignaturen, also auch für Tokensignaturen etc. A\_17360 fordert für die Interoperabilität bei der Prüfbarkeit von

Dokumentensignaturen die Verwendung des interoperablen Containerformats nach [ETSI-XAdES].

#### **A\_17360 - XML-Signaturen (Dokumente) (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die XML-Signaturen von Dokumenten auf Basis eines ECC-Schlüssels erzeugen oder prüfen, MÜSSEN dabei die Vorgaben aus A\_17206 umsetzen und die Signatur nach [ETSI-XAdES] (interoperables Container-Format) bei der Erzeugung kodieren bzw. bei der Prüfung auswerten.

[<=]

### **5.6.2 ECDSA-Signaturen im CMS-Format**

#### **A\_17207 - Signaturen binärer Daten (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die (nicht-XML-)Signaturen von Daten auf Basis eines ECC-Schlüssels erzeugen oder prüfen, MÜSSEN dafür das Signaturverfahren ECDSA [BSI-TR-03111] auf Basis der Domainparameter brainpoolP256r1 verwenden (vgl. [RFC-5753] und [RFC-6090]). Als Hashfunktion (Messagedigest) MÜSSEN sie SHA-256 [FIPS-180-4] verwenden.

[<=]

Die Anforderung A\_17207 gilt für allgemeine (nicht-XML-)Datensignaturen, also auch für Tokensignaturen etc. A\_17359 fordert für die Interoperabilität bei der Prüfbarkeit von Dokumentensignaturen die Verwendung des interoperablen Containerformats nach [ETSI-CAAdES].

#### **A\_17359 - Signaturen binärer Daten (Dokumente) (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die (nicht-XML-)Signaturen von Dokumenten auf Basis eines ECC-Schlüssels erzeugen oder prüfen, MÜSSEN dabei die Vorgaben aus A\_17207 umsetzen und die Signatur nach [ETSI-CAAdES] (interoperables Container-Format) bei der Erzeugung kodieren bzw. bei der Prüfung auswerten.

[<=]

Hinweis: Signaturen in PDF/A-Dokumenten werden mittels CMS kodiert.

#### **A\_17208 - Signaturen von PDF/A-Dokumenten (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die (nicht-XML-)Signaturen auf Basis eines ECC-Schlüssels erzeugen oder prüfen, MÜSSEN dafür das Signaturverfahren ECDSA [BSI-TR-03111] auf Basis der Domainparameter brainpoolP256r1 nach [PAdES-3] und [PDF/A-2] verwenden. Als Hashfunktion (Messagedigest) MÜSSEN sie SHA-256 [FIPS-180-4] verwenden.

[<=]

## **5.7 ECIES**

In der TI wird für die ECC-basierte Ver- und Entschlüsselung das "Elliptic Curve Integrated Encryption Scheme (ECIES)" verwendet. Es ist das einzige ECC-basierte, von den Chipkarten der TI unterstützte, Verschlüsselungsverfahren. Das ECIES ist ein hybrides Verfahren basierend auf [ABR-1999]. Es besteht aus einem asymmetrischen Teil (elliptic curve diffie hellman) und einen symmetrischen Teil (Verschlüsselungsverfahren und MAC-Verfahren). Weiterhin ist eine Schlüsselableitungsfunktion für das Verfahren notwendig. In [gemSpec\_COS#6.8.2.3 Asymmetrische Entschlüsselung mittels ELC] wird definiert, welche Varianten dieser drei notwendigen Verfahren eine Chipkarte der TI unterstützt (ECDH [BSI-TR-03111#4.3.1 Key Agreement Algorithm], HKDF mittels SHA-256 und einem Zähler nach X9.63 [BSI-

TR-03110-3#A.2.3.2], AES-256-CBC und CMAC). Da im Normalfall immer für eine Identität, die Chipkarten-basiert ist, verschlüsselt wird, muss ein Sender genau diese Verfahren einsetzen. Ansonsten kann die Chipkarte das Chiffre nicht entschlüsseln, auch wenn die Chipkarte den prinzipiell richtigen privaten Schlüssel in sich trägt.

Da man das gesamte Chiffre für eine Entschlüsselung auf einmal an die Karte (innerhalb einer APDU) senden muss, kann man nur etwas weniger als 8KiB entschlüsseln (bzw. 64KiB bei extended APDUs, die jedoch nicht alle Kartenterminal unterstützen), obwohl das ECIES-Verfahren an für sich die Ver- und Entschlüsselung praktisch beliebig großer Datenmengen unterstützt. Auch wäre es aus Nutzersicht in Bezug auf die Performanz nicht akzeptabel, schon allein moderat große verschlüsselte Dokumente komplett zu einer Karte für eine Entschlüsselung zu transportieren (mehr als 18 Minuten würde dies für ein 10 MiB großes Dokument benötigen). Deswegen wird für die TI hier eine zusätzliche Metaebene eingeführt und normativ gefordert. Analog zu einer Verschlüsselung mittels RSAES-OAEP muss ein Sender einen Transportschlüssel zufällig erzeugen. Ein solcher Transportschlüssel, ist dann aus Sicht der Chipkarte der zu ver- oder entschlüsselnde Klartext. Der aus Nutzersicht eigentliche Klartext (Dokumente) wird nie an die Karte gesendet. Die Karte entschlüsselt den verschlüsselten Transportschlüssel und übergibt ihn anschließend an den Kartennutzer. Dieser kann mit dem Transportschlüssel nun das Dokument unabhängig von der Chipkarte entschlüsseln. Bei RSAES-OAEP wird der Transportschlüssel als Content-Encryption-Key (CEK) bezeichnet. Im hier vorliegenden Fall bei ECIES kann diese Bezeichnung zu Missverständnissen führen. Mittels ECIES wird über ein ECDH und folgender Schlüsselableitung ein Verschlüsselungsschlüssel erzeugt. Diesen kann man auch als CEK bezeichnen, weswegen im Folgenden immer nur vom Transportschlüssel gesprochen wird.

Da eine solche Metaebene für eine ECIES-Chiffre-Kodierung unüblich ist (weil ohne TI-Chipkarteneinsatz unnötig), ist die Kodierung der Chiffre mittels CMS oder XMLEnc nichttrivial und wird daher im Interesse der zu erzielenden Interoperabilität in diesem Abschnitt ausführlicher dargestellt.

Für die symmetrische Verschlüsselung der Nutzerdaten (Dokumente etc.) wird zufällig ein Transportschlüssel erzeugt. Für diesen gelten die Vorgaben aus GS-A\_4389 (symmetrische Verschlüsselung) und GS-A\_4368 (Schlüsselerzeugung). Der Transportschlüssel wird dann unkodiert ("is just the \"value\" of the content-encryption key" [RFC-5652#6.4]) zur Verschlüsselung an das ECIES-Verfahren übergeben. Bei der ECIES-Verschlüsselung müssen dann die Parameter so gewählt werden, dass eine Chipkarte der TI diese unterstützt, d. h. nach [gemSpec\_COS#6.8.2.3 Asymmetrische Entschlüsselung mittels ELC].

Das erhaltene ECIES-Chiffre muss dann als eine ASN.1-Struktur kodiert werden, die genau dem Aufbau entspricht, den man benötigt um eine Entschlüsselung mittels einer Chipkarte der TI durchzuführen (vgl. [gemSpec\_COS#(N085.068) Spiegelstrich 7).

7. Es gilt (*Hinweis: cipher ist hier identisch zu (N090.300)c, (N091.700)d und (N094.400)c definiert*):

- i. *cipher* MUSS ein DER codiertes DOA6 sein.
- ii. *cipher* = 'A6-L<sub>A6</sub>-( *oidDO* || *keyDO* || *cipherDO* || *macDO* ).
- iii. *oidDO* = '06-L<sub>06</sub>-*oid* '.
- iv. *keyDO* = '7F49-L<sub>7F49</sub>-( 86 - L<sub>86</sub> - *PO<sub>A</sub>* )'.
- v. *cipherDO* = '86-L<sub>86</sub>-( 02 || *C* )'.
- vi. *macDO* = '8E-L<sub>8E</sub>-*T*'.

**Abbildung 2: ASN.1-Kodierung des Chiffrats was den Transportschlüssel enthält**

Beispiel:

```
poGOBgrJAMDaggBAQd/SUOGQQRouC6tM2TQQ+RP3pptgdAaDF8Te7IVCkUBe2H+PJ
SLK4W/BXIX
kndiBWEfftd5wk4pjzCdC2j1q14/CIWcW89nhjEC7G47UAu2ZqmbIhxstkXV3UI2UU
ek/qwBwtb2
6aUild+5kkTZxf5674OKHSdj6IFwjggvYt9b/CTsA==
```

```
$ dumpasn1 a.bin
0 142: [6] {
  3 9: OBJECT IDENTIFIER brainpoolP256r1 (1 3 36 3 3 2 8 1 1
7)
14 67: [APPLICATION 73] {
17 65: [6]
      : 04 68 B8 2E AD 33 64 D0 43 E4 4F DE 9A 6D 81 D0
      : 1A 0C 5F 13 7B B2 15 0A 45 01 7B 61 FE 3C 94 8B
      : 2B 85 BF 05 72 17 92 77 62 07 01 1F 7E D7 79 C2
      : 4E 29 8F 30 9D 0B 68 F5 AB 5E 3F 08 85 9C 5B CF
      : 67
      : }
84 49: [6]
      : 02 EC 6E 3B 50 0B B6 66 A9 9B 22 1C 6C B6 45 D5
      : DD 42 36 51 47 A4 FE AC 01 C2 D6 F6 E9 A5 22 95
      : DF B9 92 44 D9 5D FE 7A EF 83 8A 1D 27 63 E8 81
      : 70
135 8: [14] 2F 85 8B 7D 6F F0 93 B0
      : }
```

Diese Datenstruktur soll konzeptionell so behandelt werden, wie ein RSA-OAEP-Chifftrat eines CEK. Es ist jedoch die hiermit neu definierte OID `oid_ti_ecies_transport_encryption` [gemSpec\_OID] zu verwenden.

Ein Beispiel aus [gemSpec\_SMIME-KOMLE] dient als Vorlage für die Darstellung der zu verwendenden Kodierung mittels CMS (S/MIME):

```
ContentInfo
.contentType: 1.2.840.113549.1.9.16.1.23 (id-ct-authEnvelopedData)
..AuthEnvelopedData
...version: 0
...recipientInfos
....RecipientInfo
.....ktri
.....version: 0
.....rid
.....issuerAndSerialNumber
.....issuer
.....[... weitere Kindelemente ...]
.....SerialNumber: 123456789
.....keyEncryptionAlgorithm
.....oid_ti_ecies_transport_encryption
.....encryptedKey: [ ... ASN.1-Struktur (Tupel (PO, C, T) in
kartenkompatibler ASN.1-Binärverpackung) ... ]
....RecipientInfo
```

```
.....ktriversion: 0
.....rid
.....issuerAndSerialNumber
.....issuer
.....[... weitere Kindelemente ...]
.....SerialNumber: 314159265
.....keyEncryptionAlgorithm
.....OID TI-ECIES-TransportEncryption
.....encryptedKey: [ ... ASN.1-Struktur (Tupel (PO, C, T) in
kartenkompatibler ASN.1-Binärverpackung) ... ]
...authEncryptedContentInfo
...contentType: 1.2.840.113549.1.7.1 (id-data)
...contentEncryptionAlgorithm:
...algorithm: 2.16.840.1.101.3.4.1.46 (id-aes256-gcm)
...parameters:
...aes-nonce: [... IV ...]
...aes-ICVlen: [... ICVLen ... ]
...encryptedContent: [...]
...mac: [...]
...unauthAttrs
...Attribute (id-recipientEmails)
.....attrType: komle-recipient-emails

und so weiter ...
```

Für die Kodierung von TI-ECIES-Chiffreten innerhalb von XML wird hiermit der neue Identifier "<http://gematik.de/ecies/2019>" definiert. Für die XML-Kodierung ist eine Kodierung analog der folgenden Struktur zu verwenden.

```
<?xml version="1.0" encoding="UTF-8"?>
<xenc:EncryptedData
  xmlns:xsi="http://www.w3.org/2001/XMLSchema-instance"
  xmlns:xenc="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#"
  xmlns:ds="http://www.w3.org/2000/09/xmldsig#"
  xmlns:dsig11="http://www.w3.org/2009/xmldsig11#"
  xmlns:xenc11="http://www.w3.org/2009/xmlenc11#"
  Type="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#">
  <xenc:EncryptionMethod
Algorithm="http://www.w3.org/2001/04/xmlenc#aes256-gcm" />
<!-- Damit ist len(IV)=12 Byte und TagLen=16 Byte, vgl.
[XMLEnc#5.2.4 AES-GCM] -->
    <ds:KeyInfo>
      <xenc:EncryptedKey>
        <!-- Hybridschlüssel für einen Empfänger, für weitere
Empfänger gäbe es jeweils ein weiteres EncryptedKey-Element -->
        <xenc:EncryptionMethod
Algorithm="http://gematik.de/ecies/2019" />
        <!-- Die Version des speziellen ECIES -->
        <ds:KeyInfo>
          <xenc:RecipientKeyInfo>
            <ds:X509Data>
              <ds:X509Certificate>
<!-- Base64-kodiertes X.509-Zertifikat (DER) des Empfängers -->
              </ds:X509Certificate>
            </ds:X509Data>
```

```
        </xenc:RecipientKeyInfo>
    </ds:KeyInfo>
    <xenc:CipherData>
        <xenc:CipherValue>
<!-- Base64-kodierte ASN.1-Struktur (Tupel (PO, C, T) in
kartenkompatibler ASN.1-Binärverpackung) -->
        </xenc:CipherValue>
    </xenc:CipherData>
</xenc:EncryptedKey>
</ds:KeyInfo>
<xenc:CipherData>
    <xenc:CipherValue>
<!--
Base64-kodiertes symmetrisch mittels AES-256-GCM verschlüsseltes
Dokument
(IV || ciphertext || Tag) mit len(IV)=12 Byte und len(Tag)=16 Byte,
vgl. [XMLEnc#5.2.4 AES-GCM]
-->
        </xenc:CipherValue>
    </xenc:CipherData>
</xenc:EncryptedData>
```

#### **A\_17220 - Verschlüsselung binärer Daten (ECIES) (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die binäre Daten (also nicht XML-Daten) ECC-basiert verschlüsseln (im Folgenden als Nutzerdaten bezeichnet) und diese mittels CMS [RFC-5626] kodieren, **MÜSSEN** folgende Vorgaben umsetzen.

1. Zunächst MUSS ein 256-Bit AES-Schlüssel zufällig erzeugt werden (vgl. GS-A\_4368),  
Dieser Schlüssel wird im Folgenden als Transportschlüssel bezeichnet (vgl. Erklärung in Abschnitt [gemSpec\_Krypt#5.7- ECIES]).
2. Mit diesem Transportschlüssel MÜSSEN die Nutzerdaten mittels AES-GCM und den Vorgaben aus GS-A\_4389 verschlüsselt werden.
3. Der Transportschlüssel MUSS unkodiert mit den in [gemSpec\_COS#6.8.1.4 ELC Verschlüsselung] aufgeführten Vorgaben mittels ECIES verschlüsselt werden (siehe Erklärung in [gemSpec\_Krypt#ECIES]). Das damit entstehende Chifftrat wird im Folgenden als Transport-Chifftrat bezeichnet.
4. Das Transport-Chifftrat MUSS wie in [gemSpec\_Krypt#5.7- ECIES] beschrieben in eine ASN.1-Struktur (Tupel (PO, C, T) in kartenkompatibler ASN.1-Binärverpackung kodiert werden.
5. Diese Kodierung MUSS in eine keyEncryptionAlgorithm-Datenstruktur mit der OID oid\_ti\_ecies\_transport\_encryption [gemSpec\_OID] eingebracht werden.
6. Die restliche Kodierung des mittels AES-GCM erzeugten Chifftrats der Nutzerdaten MUSS wie in CMS üblich [RFC-5626] [RFC-5084] erfolgen (vgl. Darstellung in [gemSpec\_Krypt#5.7- ECIES]).

[<=]

#### **A\_17221 - XML-Verschlüsselung (ECIES) (ECC-Migration)**

Alle Produkttypen, die XML-Dokumente mittels [XMLEnc-1.1] und ECC-basierte verschlüsseln, **MÜSSEN** die Vorgaben aus A\_17220 Spiegelstrich 1 bis 3 umsetzen. Weiter **MÜSSEN** sie folgende Vorgaben umsetzen:

1. Das Transport-Chifftrat MUSS wie in [gemSpec\_Krypt#5.7-ECIES] beschrieben in eine ASN.1-Struktur (Tupel (PO, C, T) in kartenkompatibler ASN.1-Binärverpackung kodiert werden.
2. Diese ASN.1-Binärverpackung MUSS Base64-kodiert werden und so kodiert in eine XML-Datenstruktur, so wie sie in [gemSpec\_Krypt#5.7-ECIES] beschrieben ist, eingebracht werden.
3. Die mittels AES-GCM verschlüsselten Nutzerdaten MÜSSEN ebenfalls Base64-kodiert in die eben erzeugte XML-Datenstruktur gemäß [gemSpec\_Krypt#5.7-ECIES] eingebracht werden.

[<=]

Im Interesse der Interoperabilität stellt die gematik auf Anfrage Testvektoren (Beispiel-Chifftrate mit Klartext) zur Verfügung.

### 5.7.1 ECIES und authentifizierte Broadcast-Encryption

In [SEC1-2009#5.2] und in [RFC-5753#4] wird auf ein potentiell Problem hingewiesen, dass insbesondere bei der Verwendung eines static-static-ECDH innerhalb von ECIES auftreten kann (also Sender und Empfänger verwenden ihre Langzeit-Identität "static-static"). Verallgemeinert formuliert, handelt es sich um das Problem der authentisierten Broadcast-Verschlüsselung. Ein Sender möchte an mehrere Empfänger "gleichzeitig" den gleichen Klartext verschlüsselt senden (vgl. auch [RFC-4082#1]). Bei TI-ECIES-TransportEncryption [gemSpec\_Krypt#ECIES] wird der Transportschlüssel jeweils für jeden Empfänger mittels ECIES verschlüsselt. Jeder Empfänger kennt nun diesen zwischen dem Sender und allen Empfängern geteilten Schlüssel (Transportschlüssel) und kann jetzt (aus kryptographischer Sicht) den Klartext beliebig verändern, ohne dass dies bei einer Entschlüsselung auffällt. Die "authenticated Encryption" via AES-GCM (Transportschlüssel) kann hier also nicht die von ihr evtl. angenommene Sicherheitsleistung erbringen.

Wenn also bspw. bei KOM-LE eine Nachricht an mehrere Empfänger (eingetragen im CC-Feld) versendet werden soll, so muss an dieser Stelle zusätzlich die Authentizität der versendeten Nachricht gesichert werden. Bei KOM-LE erfolgt dies über die verpflichtende Signatur der Nachricht mit Hilfe der SMC-B (OSIG-Schlüsselmaterial). Es ist davon auszugehen, dass andere Anwendungen, die an mehrere Empfänger Nachrichten/Daten "gleichzeitig" versenden, ebenfalls zusätzliche Maßnahmen ergreifen müssen.

### 5.7.2 ECIES und mobKT

Ein "Mobiles Kartenterminal" [gemSpec\_MobKT] ist so etwas wie ein Tablet mit zwei Chipkartenslots. Es ermöglicht einem LE außerhalb seiner Praxisräumlichkeiten (also insbesondere ohne Konnektor und stationäres eHealth-Karterterminal), auf Daten eines Versicherten auf dessen eGK zuzugreifen. Das Mobile Kartenterminal muss die dabei ausgelesenen versichertenspezifischen Daten verschlüsselt lokal im Gerät ablegen. Wenn das Mobile Kartenterminal verloren geht, sind damit diese Daten geschützt. Sie können erst mit Hilfe des gesteckten und freigeschalteten HBA des LE wieder entschlüsselt (genutzt) werden, bspw. zur Übertragung ins Primärsystem. Für die Verschlüsselung muss nach Ende 2023 ECIES und nicht mehr RSA-OAEP verwendet werden. Es gelten dafür fachlich quasi die gleichen Vorgaben wie in A\_17220, nur gibt es keine Notwendigkeit in Bezug auf die Kodierung des Chiffrats interoperabel sein zu müssen. Denn nur das spezifische Mobile Kartenterminal selbst muss die Daten ver- und entschlüsseln können im Sinne von "die Kodierung der Chifftrate auswerten können".

Deshalb gibt es nachfolgend eine Spezialisierung von A\_17220 für das Mobile Kartenterminal.

#### **A\_17575 - MobKT: Verschlüsselung binärer Daten (ECIES) (ECC-Migration)**

Ein Mobiles Kartenterminal MUSS folgende Vorgaben umsetzen.

1. Für die Verschlüsselung der Versichertendaten MUSS ein 256-Bit AES-Schlüssel zufällig erzeugt werden (vgl. GS-A\_4368). Dieser Schlüssel wird im Folgenden als Transportschlüssel bezeichnet.
2. Mit diesem Transportschlüssel MÜSSEN die Versichertendaten mit AES-GCM und den Vorgaben aus GS-A\_4389 verschlüsselt werden.
3. Der Transportschlüssel MUSS mit den in [gemSpec\_COS#6.8.1.4 ELC Verschlüsselung] aufgeführten Vorgaben mittels ECIES verschlüsselt werden (siehe Erklärung in [gemSpec\_Krypt#5.7.-ECIES] und [gemSpec\_Krypt#Hinweis zu A\_17575]).
4. Falls auf dem gesteckten HBA ein ECC-basiertes ENC-Zertifikat vorhanden ist, so MUSS ECIES für die Ver- und Entschlüsselung des Transportschlüssels verwendet werden, anstatt von RSA-OAEP. Falls noch kein ECIES-verschlüsselter Transportschlüssel im Mobilen Kartenterminal vorliegt, sondern ein RSA-OAEP-verschlüsselter Transportschlüssel, so MUSS dieser Transportschlüssel zusätzlich mittels ECIES und dem ECC-ENC-Schlüssel des HBAs des LE verschlüsselt werden.

[<=]

Hinweis zu A\_17575:

In einem HBA steht die Schnittstelle [gemSpec\_COS#6.8.1.4 ELC Verschlüsselung] für die Verschlüsselung des Transportschlüssels zur Verfügung. Dass der Transportschlüssel verschlüsselt werden muss, wird nur sehr selten als Anwendungsfall vorkommen. Die Entschlüsselung - notwendiger Weise mit und durch den HBA - jedoch häufig.

## **5.8 ECC-Migration eHealth-KT**

Mit A\_17089 und A\_17090 (vgl. Abschnitt 3.3.2) wird vom eHealth-Kartenterminal die Unterstützung der mit der Kartengeneration 2.1 (vgl. [gemSpec\_gSMC-KT\_ObjSys\_G2.1]) hinzugekommenen ECDSA-basierten Identität bereitgestellt.

#### **A\_17089 - eHealth-Kartenterminals: TLS-Verbindungen (ECC-Migration)**

Ein eHealth-Kartenterminal MUSS prüfen, ob die in ihm gesteckte SMC-KT für die TLS-Verbindung zum Konnektor eine RSA-basierte Identität (AUT) und/oder eine ECDSA-basierte Identität besitzt (vgl. [gemSpec\_gSMC-KT\_ObjSys\_G2.1], bspw. jeweils EFs mit ShortFileIdentifier 1 und 4 prüfen).

Falls eine RSA-basierte Identität dort vorhanden ist, so MUSS das eHealth-Kartenterminal folgende TLS-folgende Vorgaben erfüllen:

1. Als Ciphersuiten MÜSSEN TLS\_DHE\_RSA\_WITH\_AES\_128\_CBC\_SHA und TLS\_DHE\_RSA\_WITH\_AES\_256\_CBC\_SHA unterstützt werden.
2. Es MUSS dabei für die Schlüsselaushandlung Gruppe 14 (definiert in [RFC-3526], verwendbar bis Ende 2023) unterstützt und verwendet werden.
3. Der private ephemere DH-Exponent für den Schlüsselaustausch MUSS eine Länge von mindestens 256 Bit haben.

Falls eine ECDSA-basierte Identität vorhanden ist, so MUSS das eHealth-Kartenterminal zusätzlich folgende Vorgaben erfüllen:

4. Als Ciphersuiten MÜSSEN  
TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256  
(0xC0,0x2B) und TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384  
(0xC0,0x2C) unterstützt werden.
5. Als Basis für den ephemeren ECDH MUSS die Kurve brainpoolP256r1 und  
brainpoolP384r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt und verwendet  
werden.

Dies bedeutet, falls beide Identitäten auf der SMC-KT vorhanden sind (wie bei  
[gemSpec\_gSMC-KT\_ObjSys\_G2.1]), so MÜSSEN alle vier oben genannten  
Ciphersuiten unterstützt werden.

[<=]

#### **A\_17090 - eHealth-Kartenterminals: Signaturverfahren beim initialen Pairing zwischen Konnektor und eHealth-Kartenterminal (ECC-Migration)**

Ein eHealth-Kartenterminal MUSS in Bezug auf das verwendete Signaturverfahren beim  
initialen Pairing zwischen Konnektor und eHealth-Kartenterminal folgende Vorgaben  
umsetzen:

1. Falls für die aktuelle TLS-Verbindung mit dem Konnektor eine RSA-basierte  
Ciphersuite verwendet wird, so MUSS für die Signatur des Shared-Secret  
(ShS.AUT.KT vgl. [gemSpec\_KT#2.5.2.1, 3.7.2.1]) RSASSA-PSS [PKCS#1] und  
SHA-256 verwendet werden. (Hinweis: die Parameter für RSASSA-PSS wie MGF  
oder Salt-Länge sind durch die SMC-KT eindeutig und fest vorgegeben und  
werden deshalb hier nicht aufgeführt.)
2. Falls für die aktuelle TLS-Verbindung mit dem Konnektor eine ECDSA-basierte  
Ciphersuite verwendet wird, so MUSS für die Signatur des Shared-Secret ECDSA  
[BSI-TR-03111] und SHA-256 verwendet werden (Hinweis: die zu verwendenden  
Domainparameter (Kurve etc.) sind durch die SMC-KT eindeutig und fest  
vorgegeben).

[<=]

Hinweis: Das in A\_17090 geforderte Verhalten lässt sich bei OpenSSL leicht mit  
SSL\_get\_current\_cipher() umsetzen.

Ein eHealth-Kartenterminal muss beim TLS-Verbindungsaufbau, der vom Konnektor  
initiiert wird, dessen TLS-Client-Zertifikat prüfen. Dafür muss ein eHealth-Kartenterminal  
alle "CA-Zertifikate der relevanten TSP speichern" [gemSpec\_KT#TIP1-A\_3255]. Um  
diesen kritischen Punkt, jedoch noch einmal zu unterstreichen:

#### **A\_17183 - CA-Zertifikate der relevanten TSP speichern (ECC-Migration)**

Das eHealth-Kartenterminal MUSS bei der Umsetzung von [gemSpec\_KT#TIP1-A\_3255]  
sowohl RSA-basierte CA-Zertifikate der Komponenten-PKI als auch ECC-basierte CA-  
Zertifikate (TSL(ECC-RSA)) der Komponenten-PKI speichern.

[<=]

## **5.9 ECC-Migration Konnektor**

#### **A\_17094 - TLS-Verbindungen Konnektor (ECC-Migration)**

Der Konnektor MUSS zusätzlich zu den RSA-basierten TLS-Ciphersuiten (vgl. GS-  
A\_4385 und GS-A\_5345) die TLS-Ciphersuiten

1. TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_128\_GCM\_SHA256 und
2. TLS\_ECDHE\_ECDSA\_WITH\_AES\_256\_GCM\_SHA384

unterstützen. Dabei MÜSSEN bei dem ephemeren Elliptic-Curve-Diffie-Hellman-Schlüsselaustausch die Kurven P-256 und P-384 [FIPS-186-4] und die Kurven brainpoolP256r1 und brainpoolP384r1 (vgl. [RFC-5639] und [RFC-7027]) unterstützt werden. Andere Kurven SOLLEN NICHT verwendet werden.

Falls der Konnektor in der Rolle TLS-Client agiert, so MUSS er die eben genannten Ciphersuiten gegenüber RSA-basierten Ciphersuiten (vgl. GS-A\_4384) bevorzugen (in der Liste "cipher\_suites" beim ClientHello vorne an stellen, vgl. [RFC-5256#7.4.1.2 Client Hello]).

[<=]

Hinweis: für den Konnektor gelten die IPsec-Anforderungen A\_17125 und A\_17126.

#### **A\_17209 - Signaturverfahren für externe Authentisierung (ECC-Migration)**

Der Konnektor MUSS an der Schnittstelle für die externe Authentisierung die Signaturverfahren RSASSA-PKCS1-v1\_5 [PKCS#1], RSASSA-PSS [PKCS#1] und ECDSA [BSI-TR-03111] anbieten.[<=]

### **5.10 Verschiedene Produkttypen und ECC-Migration (informativ)**

Dem VPN-Zugangsdienst sind die IPsec-Anforderungen A\_17125 und A\_17126 zugewiesen, ebenso A\_17205. Im Rahmen der Registrierung bei einem VPN-Zugangsdienst wird vom Konnektor eine Signatur mittels einer SMC-B erzeugt. Diese muss der VPN-Zugangsdienst (Registrierungsserver) prüfen können, dafür gilt für diesen A\_17206.

Für die Produkttypen, die bei der Anwendung VSDM verwendet werden, ist die ECC-RSA-TSL-Auswertung A\_17205 und die ECC-Unterstützung bei TLS A\_17124 relevant.

Fachanwendungsspezifische Anpassungen aufgrund der ECC-Migration befinden sich in den jeweiligen Spezifikationen (bspw. [\[gemSpec\\_CM\\_KOMLE#A\\_17464\]](#)).

---

## 6 Kommunikationsprotokoll zwischen VAU und ePA-Clients

---

### 6.1 Motivation

Die Architekturentscheidung, dass auf der Verbindungsstrecke zwischen einem ePA-Frontend eines Versicherten (Client) bzw. eines FM ePA (Client) und einer VAU (Server) immer HTTP über ein Gateway als Kommunikationsprotokoll verwendet wird, hat Vorteile. Ein Nachteil ist, dass damit keine direkte TLS-Verbindung zwischen Client und Server möglich ist. Der TLS-Kanal terminiert am Gateway. Um die "letzten Meile" zwischen Gateway und VAU innerhalb des ePA-Aktensystems nicht ungeschützt zu lassen, wird das "VAU-Protokoll" eingeführt und verwendet. Es wird nicht der Weg gewählt HTTP über TLS über HTTP über TLS zu tunneln. Stattdessen wird das folgende Protokoll eingeführt als eine leichtgewichtige Sicherungsschicht zwischen einer VAU (Server) und einem ePA-Frontend eines Versicherten (Client) bzw. eines FM ePA (Client). Der Server und der Client besitzen jeweils eine kryptographische Langzeitidentität. Diese sind Grundlage für einen beidseitig authentisierten ephemeren ECDH. Aus dem gemeinsamen ECDH-Geheimnis wird mittels einer HKDF ein AES-Schlüssel abgeleitet. Per AES-GCM werden nach dem Schlüsselaustausch alle ausgetauschten Nutzerdaten kryptographisch gesichert. Es gibt einen Nachrichtenzähler der vor Replay-Attacken schützt.

Die gematik stellt auf Anfrage eine Beispielimplementierung bereit.

### 6.2 Übersicht

Es gibt bei der Kommunikation, die das Protokoll steuert, zwei aktive und einen passiven Teilnehmer. Der Client initiiert die Kommunikation per HTTP-POST-Request. Der Server antwortet als HTTP-Server auf diesen Request mit einer HTTP-Response. Das Gateway leitet die Daten weiter und erscheint unsichtbar. Das Gateway erzwingt die Verwendung des HTTP-Protokolls.

Das Kommunikationsprotokoll hat als Hauptaufgabe die zwischen Client und Server (VAU) auszutauschenden Nutzerdaten vor dem Gateway in Bezug auf Vertraulichkeit, Authentizität, Integrität (inkl. Verhinderung von Replay-Attacken) zu schützen. Das Protokoll bietet (absichtlich) keinen Schutz der HTTP-Header-Informationen. Es ist bei der ePA-Architektur sichergestellt, dass eine Änderung der HTTP-Header-Informationen keine negativen Auswirkungen auf die Vertraulichkeit, Integrität und Authentizität der Nutzerdaten hat. Hinweis zum besseren Verständnis: Zwischen Gateway und Client besteht immer eine TLS-Verbindung, so dass nur das Gateway bzw. nur ein Angreifer im Aktensystem selbst die Header-Informationen ändern könnte.

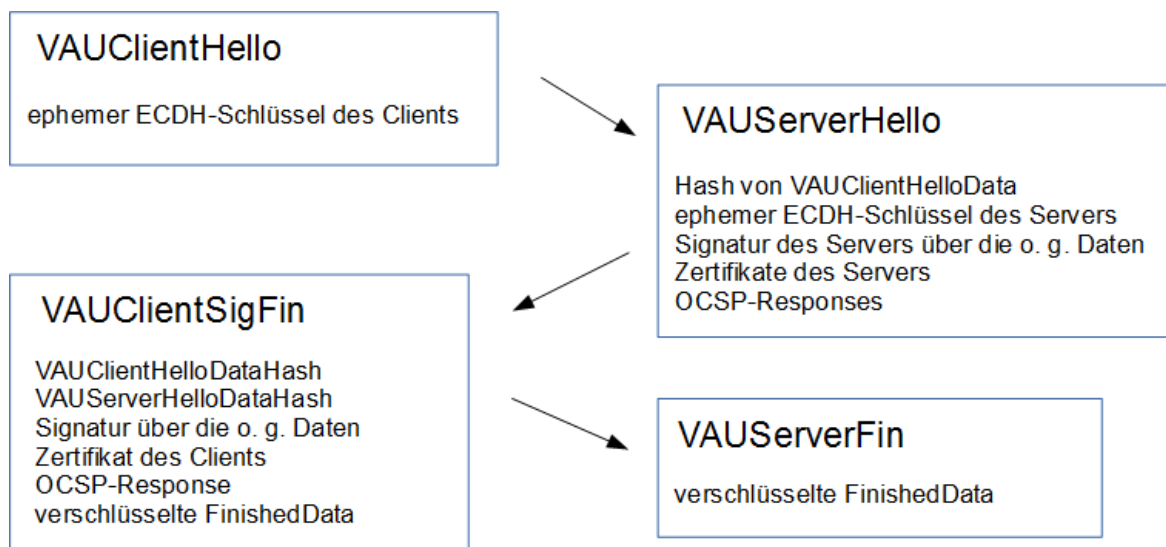
Ein Designziel ist es, den Verbindungsaufbau möglichst "menschenslesbar" zu gestalten und so die Implementierung und die Fehlersuche (u. a. auch im Betrieb) zu erleichtern. So sind die meisten Nachrichten einfache, menschenlesbare JSON-Objekte. Die im Protokoll definierten Fehlermeldungen (VAUServerError-Nachricht) haben den Hauptzweck, die manuelle Fehleranalyse zu erleichtern. Das VAU-Protokoll ist relativ einfach, so dass ein Client oder ein Server bei Auftreten eines Fehlers selten etwas anderes tun kann, als die Protokollarbeitung abubrechen (und als Client einen neuen

Protokolldurchlauf zu initiieren). Dies bedeutet: die Art der aufgetretenen Fehlernachricht ist für den Client i. d. R. irrelevant, weil die Handlungsoptionen sehr begrenzt sind. Erst bei der manuellen Fehleranalyse werden die differenzierten Fehlermeldungen hilfreich.

Viele Nachrichten und Datenfelder ähneln fachlich Bestandteilen aus dem TLS-Protokoll und werden absichtlich anders benannt, um Verwechslungen zu vermeiden.

Das Protokoll bietet die Möglichkeit, zukünftig verschiedene CipherConfiguration (im TLS-Protokoll entspricht dies den TLS-Cipher-Suiten) zu unterstützen; aktuell gibt es genau eine ("AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256").

Der Ablauf der Schlüsselaushandlung des VAU-Protokolls ist im folgenden Ablaufdiagramm dargestellt.



**Abbildung 3: Übersicht über das VAU-Protokoll**

Da die Werte des ephemeren öffentlichen ECDH-Schlüssels des jeweiligen anderen Kommunikationspartners in die eigene Signatur eingehen, können sowohl Client und Server bei der Signaturprüfung sicherstellen, dass die Schlüsselaushandlung frisch ist (vgl. [Boyd-Mathuria-2003#Abschnitt "1.5 Freshness"]).

Aus dem gemeinsamen ECDH-Geheimnis wird ein AES-Schlüssel abgeleitet und damit die weitere Kommunikation mittels AES-GCM in Bezug auf Vertraulichkeit und Integrität geschützt. Der dabei explizit mitgelieferte Nachrichtenzähler schützt vor Replay-Attacken.

#### **A\_16884 - VAU-Protokoll: Nachrichtentypen und HTTP-Content-Type**

Es gibt genau zwei Nachrichtenarten: (1) Nachrichten zur Schlüsselaushandlung (VAUClientHello, VAUServerHello, VAUClientSigFin und VAUServerFin) und Fehlermeldungsübermittlung (VAUServerError) und (2) Nachrichten, die kryptographisch geschützte Nutzerdaten transportieren.

Typ-(1)-Nachrichten MÜSSEN vom Client und vom Server jeweils per HTTP mit dem Content-Type 'application/json' übermittelt werden und Typ-(2)-Nachrichten mit dem Content-Type 'application/octet-stream'.[<=]

#### **A\_17074 - VAU-Protokoll: Ignorieren von zusätzlichen Datenfeldern in Protokoll-Nachrichten**

Ein Client oder ein Server MUSS zusätzliche (i. S. v. ihm unbekannte) Datenfelder (Key-Value-Paare) in JSON-Objekten (Typ-(1)-Nachrichten und "Data"-Feldern darin) im Rahmen des VAU-Protokolls ignorieren.[<=]

#### **A\_17081 - VAUProtokoll: zu verwendende Signaturschlüssel**

Ein Client und ein Server MUSS für die Signatur im Rahmen des VAU-Protokolls (VAUClientHello- und VAUClientSigFin-Nachrichten) Schlüsselmaterial verwenden, dass dediziert für die Entity-Authentication vorgesehen ist (AUT-Schlüsselmaterial (einer eGK, einer SMC-B etc.) oder privates Schlüsselmaterial der VAU-Server-Identität (Rollenprofil "oid\_epa\_vau")).[<=]

## 6.3 VAUClientHello-Nachricht

### A\_16883 - VAU-Protokoll: Aufbau VAUClientHello-Nachricht

Der Client MUSS die Kommunikation mittels einer VAUClientHello-Nachricht initiieren. Dafür erzeugt er zunächst eine VAUClientHelloData-Datenstruktur der Form

```
{
  "DataType" : "VAUClientHelloData",
  "CipherConfiguration" : [ "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" ],
  "PublicKey" : "...Base64-kodierter-ECC-Schlüssel(DER)..."
}
```

Der Client MUSS im Rahmen der Schlüsselaushandlung ein ECDH-Schlüsselpaar basierend auf der Kurve BrainpoolP256r1 [RFC-5639] erzeugen. Er MUSS im "PublicKey"-Feld den öffentlichen Punkt des ephemeren ECDH-Schlüsselpaars Base64-kodiert gemäß [TR-03111#5.1.1 X9.62 Format] eintragen.

Beispiel:

```
{
  "DataType" : "VAUClientHelloData",
  "CipherConfiguration": [ "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" ],
  "PublicKey" :
  "MFowFAYHKOZIZj0CAQYJKyQDAwIIAQEHA0IABDY8OMZlrJpLUdgnm8gHbevpFjemkL8IxMX
  ohQlw3VHePf+T1lW+P0nW9VpnU1SxwCkjY1PU6HGTT+3wawKvRIE="
}
```

Hinweis: Der öffentliche Schlüssel im Beispiel hat nach der Base64-Dekodierung folgende ASN.1-Datenstruktur:

```
0 90: SEQUENCE {
2 20: SEQUENCE {
4 7: OBJECT IDENTIFIER ecPublicKey (1 2 840 10045 2 1)
13 9: OBJECT IDENTIFIER brainpoolP256r1 (1 3 36 3 3 2 8 1 1 7)
: }
24 66: BIT STRING
: 04 36 3C 38 C6 65 AC 9A 4B 51 D8 27 9B C8 07 6D
: EB E9 16 37 A6 90 BF 08 C4 C5 E8 85 09 70 DD 51
: DE 3D FF 93 D6 55 BE 3F 49 D6 F5 5A 67 53 54 B1
: C0 29 23 63 53 D4 E8 71 93 4F ED F0 6B 02 AF 44
: 81
: }
```

Der Client MUSS diese Datenstruktur Base64-kodieren und vom Ergebnis einen SHA-256-Hashwert bilden, den er später mit dem im VAUClientHello aufgeführten Wert verglichen werden muss. In das Datenfeld "Data" in der folgenden VAUClientHello-Nachricht MUSS er die kodierte VAUClientHelloData-Daten eintragen.

Die VAUClientHello-Nachricht hat folgenden Aufbau:

```
{
  "MessageType" : "VAUClientHello",
  "Data" : "...Base64-kodierte-VAUClientHelloData..."
}
```

[<=]

#### **A\_16897 - VAU-Protokoll: Versand der VAUClientHello-Nachricht**

Der Client MUSS die VAUClientHello-Nachricht per HTTP mit dem Content-Type 'application/json' an den Server senden.[<=]

### **6.4 VAUServerHello-Nachricht**

#### **A\_16898 - VAU-Protokoll: Erzeugung des Hashwert vom Data-Feld aus der VAUClientHello-Nachricht**

Der Server MUSS beim Empfang der VAUClientHello-Nachricht einen SHA-256-Hashwert der Daten im Data-Feld (zunächst keine Base64-Dekodierung durchführen) erzeugen.[<=]

#### **A\_16901 - VAU-Protokoll: Aufbau der VAUServerHello-Nachricht**

Der Server MUSS auf die VAUClientHello-Nachricht mit einer VAUServerHello-Nachricht, folgender Form, antworten

```
{
  "MessageType" : "VAUServerHello",
  "Data" : "...Base64-kodierte-Daten...",
  "Signature" : "...Base64-kodierte-ECDSA-Signatur...",
  "Certificate" : "...Base64-kodiertes-Signaturzertifikat...",
  "OCSPResponse" : "...Base64-kodierte-OCSP-Response-für-dieses-
  Zertifikat..."
}
```

Die ECDSA-Signatur MUSS nach [TR-03111#5.2.2. X9.62 Format] (inkl. OID "ecdsa-with-Sha256") kodiert sein.

In den Daten von "Data" MUSS der Server in die Base64-kodierte VAUServerHelloData-Datenstruktur der folgenden Form eintragen.

```
{
  "DataType" : "VAUServerHelloData",
  "CipherConfiguration" : [ "AES-256-GCM-BrainpoolP256r1-SHA-256" ],
  "VAUClientHelloDataHash" : "...SHA-256-Hashwert-des-erhaltenen-Data-
  Felds-in-VAUClientHello...",
  "PublicKey" : "...Base64-kodierter-ECC-Schlüssel(DER)..."
}
```

Der Server MUSS im "PublicKey"-Feld den öffentlichen Punkt seines ephemeren ECDH-Schlüsselpaars Base64-kodiert gemäß [TR-03111#5.1.1 X9.62 Format] eintragen.

Der Server MUSS im Feld "VAUClientHelloDataHash" den Base64-kodierten SHA-256-Hashwert der empfangenen VAUClientHelloData (ohne Base64-Dekodierung) eintragen (vgl. A\_16898).

Der Server MUSS die in der Datenstruktur (VAUServerHello) angegebenen zwei Signaturen (vgl. A\_16895) erzeugen (jeweils über den Base64-kodierten Wert im "Data"-Feld). Im "Certificates"-Feld MUSS er die für eine Signaturprüfung notwendigen EE-Zertifikate eintragen und im "OCSPResponses"-Feld die OCSP-Responses, die nicht älter als 24 Stunden sein dürfen, für diese EE-Zertifikate.

[<=]

#### **A\_16902 - VAU-Protokoll: Versand der VAUServerHello-Nachricht**

Der Server MUSS auf eine VAUClientHello-Nachricht mit einer VAUServerHello-Nachricht antworten. Der Server MUSS die VAUServerHello-Nachricht per HTTP mit dem Content-Type 'application/json' an den Client senden.[<=]

#### **A\_16903 - VAU-Protokoll: Client, Prüfung des VAUClientHelloDataHash-Werts (aus VAUServerHelloData)**

Der Client MUSS beim Empfang der VAUServerHello-Nachricht den Hashwert "VAUClientHelloDataHash" (vgl. A\_16901) mit dem vom ihm (Client) vor dem Versand der VAUClientHello-Nachricht (vgl. A\_16883) errechneten Wert vergleichen. Sind die beiden Werte verschieden, so MUSS der Client den Protokollablauf abbrechen.[<=]

#### **A\_16941 - VAU-Protokoll: Client, Prüfung der Signatur der VAUServerHelloData**

Der Client MUSS die Signatur der Daten von "Data" prüfen (bitgenau den Datenwert von "Data" nehmen, ohne Base64-Dekodierung). Der Client MUSS dafür den Signaturschlüssel des Servers auf Authentizität und Integrität prüfen. (Hinweis: in einem Client wird die TSL der TI als Prüfgrundlage für die Prüfung von TI-Zertifikaten verwendet.) Falls die Signaturprüfung kein positives Ergebnis erbringt, so MUSS der Client den Protokollablauf abbrechen (vgl. A\_16849).[<=]

## **6.5 Schlüsselableitung**

#### **A\_16852 - VAU-Protokoll: ECDH durchführen**

Der Client und auch der Server MÜSSEN jeweils für sich prüfen, ob der empfangene ephemere öffentliche elliptische Kurvenpunkt der Gegenseite auch auf der von ihnen verwendeten Kurve (BrainpoolP256r1) liegt.

Falls nein, MÜSSEN sie jeweils den Protokollablauf abbrechen. Falls der Server derjenige ist, der in diesem Fall abbricht, MUSS der zuvor an den Client eine VAUServerError-Nachricht mit der Fehlermeldung "invalid curve (ECDH)" senden. Falls ja, MÜSSEN beide einen ECDH nach [NIST-800-56-A] durchführen. Das dabei erzeugte gemeinsame Geheimnis ist folgend Grundlage von zwei Schlüsselableitungen.[<=]

#### **A\_16943 - VAU-Protokoll: Schlüsselableitung (HKDF)**

Für die Schlüsselableitung MÜSSEN Client und Server die HKDF nach [RFC-5869] auf Basis von SHA-256 verwenden. Die erste Schlüsselableitung hat den Ableitungsvektor 'KeyID' und erzeugt einen 256 Bit langen Schlüsselidentifizier. Die zweite Schlüsselableitung mit dem Ableitungsvektor 'AES-256-GCM-Key' erzeugt den 256-Bit AES-Schlüssel für die Verwendung innerhalb von AES-256-GCM.  
[<=]

## **6.6 VAUClientSigFin-Nachricht**

#### **A\_17070 - VAU-Protokoll: Aufbau der VAUClientSigFin-Nachricht**

Der Client MUSS auf eine VAUServerHello-Nachricht mit einer wie folgt definierten VAUClientSigFin-Nachricht antworten.

Die VAUClientSigFin-Nachricht hat folgenden Aufbau:

```
{
  "MessageType"      : "VAUClientSigFin",
  "VAUClientHelloDataHash" : "...SHA-256-Hashwert-der-Base64-kodierten-VAUClientHelloData...",
  "VAUServerHelloDataHash" : "...SHA-256-Hashwert-der-erhaltenen-Base64-kodierten-VAUServerHelloData...",
  "Signature"       : "...Base64-kodierte-Signatur...",
  "Certificate"     : "...Base64-kodiertes-Signaturzertifikat...",
  "OCSPResponse"   : "...Base64-kodierte-OCSP-Response-für-dieses-Zertifikat...",
}
```

```
"FinishedData" : "...Base64-kodierte-verschlüsselte-Finished-Daten ..."  
}
```

Im "VAUClientHelloDataHash"-Feld MUSS der Client den Base64-kodierten Hashwert seiner Base64-kodierten VAUClientHelloData eintragen.

Im "VAUClientServerDataHash"-Feld MUSS der Client den Base64-kodierten Hashwert der empfangenen Base64-kodierten VAUClientHelloData eintragen.

Die folgende Signatur MUSS der Client über die beiden konkatenierten Base64-kodierten Zeichenketten (Inhalt vom "VAUClientHelloDataHash"-Feld || Inhalt vom "VAUClientServerDataHash"-Feld) bilden.

Eine ECDSA-Signatur im "Signature"-Feld MUSS nach [TR-03111#5.2.2. X9.62 Format] (inkl. OID "ecdsa-with-Sha256") kodiert sein. Ein RSASSA-PSS-Signatur MUSS nach [PKCS#1] kodiert werden.

Der Client MUSS im "Certificates"-Feld die für die Prüfung der Signatur notwendige X.509-EE-Zertifikat im Base64-kodiert eintragen.

Er SOLL für dieses Zertifikat im "OCSPResponses"-Feld die OCSP-Responses, die nicht älter als 24 Stunden sein dürfen, eintragen.

Der Client MUSS für die Berechnung des "FinishedData"-Feldes zunächst folgende Zeichenkette bilden

```
"VAUClientSigFin" ||  
unkodierter Hashwert aus "VAUClientHelloDataHash" ||  
unkodierter Hashwert aus "VAUClientServerDataHash"
```

Diese Zeichenkette MUSS 15+32+32=79 Bytes lang sein. Der Client MUSS diese Zeichenkette mittels AES-GCM (vgl. A\_16943) verschlüsseln und dabei folgende Zeichenkette bilden

```
256-Bit KeyID || 96-Bit Nonce (IV) mit Ciphertext und 128 Bit  
Authentication-Tag
```

Diese Zeichenkette MUSS er Base64-kodieren und das Ergebnis als Wert des "FinishedData"-Feld eintragen.

[<=]

Hinweis: Obwohl innerhalb einer der VAUClientHelloData der Wert VAUClientHelloDataHash enthalten ist und damit auch in die Berechnung von VAUClientServerDataHash mit einfließt, wird der Wert VAUClientHelloDataHash explizit in VAUClientSigFin aufgeführt. Ziel ist es möglichst direkt Transparenz über die bestätigten Daten zu schaffen.

#### **A\_17071 - VAU-Protokoll: Versand der VAUClientSigFin-Nachricht**

Der Client MUSS auf eine VAUClientHello-Nachricht mit einer VAUClientSigFin-Nachricht antworten. Der Client MUSS die VAUClientSigFin-Nachricht per HTTP mit dem Content-Type 'application/json' an den Server senden.[<=]

## **6.7 VAUClientFin-Nachricht**

#### **A\_17072 - VAU-Protokoll: Empfang der VAUClientSigFin-Nachricht**

Der Server MUSS beim Empfang der VAUClientSigFin-Nachricht prüfen,

1. ob die darin enthaltene Signatur gültig ist, und
2. ob der Wert im "FinishedData"-Feld der nach A\_17070 zu erwartenden Wert entspricht.

Falls die Signaturprüfung ein nicht-positives Prüferergebnis liefert, so MUSS der Server mit einer VAUClientError-Nachricht mit der Fehlermeldung "Signature from

VAUClientSigFin invalid" antworten und die weitere Protokolldurchführung abbrechen. Falls die Prüfung des "FinishedData"-Feld ein nicht-positives Prüferergebnis liefert, so MUSS der Server mit einer VAUServerError-Nachricht mit der Fehlermeldung "VAUClientSigFin invalid" antworten und die weitere Protokolldurchführung abbrechen.[<=]

#### **A\_16899 - VAU-Protokoll: Aufbau der VAUServerFin-Nachricht**

Der Server MUSS eine wie folgt aufgebaute VAUServerFin-Nachricht erzeugen.

```
{  
  "MessageType"      : "VAUServerFin",  
  "FinishedData" : "...Base64-kodierte-verschlüsselte-Finished-Daten..."  
}
```

Der Server MUSS für die Berechnung des "FinishedData"-Feldes zunächst folgende Zeichenkette bilden

```
"VAUServerFin" ||  
unkodierter Hashwert aus "VAUClientHelloDataHash" ||  
unkodierter Hashwert aus "VAUServerHelloDataHash"
```

Diese Zeichenkette MUSS 12+32+32=76 Bytes lang sein. Der Server MUSS diese Zeichenkette mittels AES-GCM (vgl. A\_16943) verschlüsseln und dabei folgende Zeichenkette bilden

```
256-Bit KeyID || 96-Bit Nonce (IV) mit Ciphertext und 128 Bit  
Authentication-Tag
```

Diese Zeichenkette MUSS er Base64-kodieren und das Ergebnis als Wert des "FinishedData"-Feld eintragen.[<=]

#### **A\_17073 - VAU-Protokoll: Versand der VAUServerFin-Nachricht**

Der Server MUSS nach dem Erhalt einer VAUClientSigFin-Nachricht mit einer VAUServerFin-Nachricht antworten. Der Server MUSS die VAUServerFin-Nachricht per HTTP mit dem Content-Type 'application/json' an den Client senden.[<=]

#### **A\_17084 - VAU-Protokoll: Empfang der VAUServerFin-Nachricht**

Der Client MUSS beim Empfang der VAUServerFin-Nachricht prüfen, ob der Wert im "FinishedData"-Feld der nach A\_16899 zu erwartenden Wert entspricht. Falls nein, so MUSS der Client den weiteren Protokollablauf abbrechen (vgl. A\_16849).[<=]

## **6.8 Nutzerdatentransport**

#### **A\_16945 - VAU-Protokoll: Client, verschlüsselte Kommunikation (1)**

Wie bei der Schlüsselaushandlung MUSS der Client mittels HTTP-POST-Request die nun verschlüsselte Kommunikation initiieren. Sei "Plaintext" die zu übermittelnde Nachricht. Der Client MUSS einen unsigned 64-Bit-Zähler führen, die er bei jeder abgeschickten Nachricht um zwei erhöhen MUSS. Er bildet die Datenstruktur "P1" mit  
P1=Zähler-im-Big-Endian-Format || Plaintext

Der Zähler MUSS initial mit 1 starten. Der Client MUSS P1 mittels AES-GCM unter Verwendung einer zufällig erzeugten 96-Bit-Nonce verschlüsseln. Der Client berechnet so den "Ciphertext".

Die vom Client nun an den Server zu übermittelnde Datenstruktur MUSS folgende Form besitzen.

```
256-Bit KeyID || 96-Bit Nonce (IV) mit Ciphertext und 128 Bit  
Authentication-Tag
```

Diese Nachricht MUSS der Client per HTTP-POST-Request mit Content-Type 'application/octet-stream' ohne weitere Kodierungen versenden.[<=]

#### **A\_16952 - VAU-Protokoll: Server, verschlüsselte Kommunikation**

Der Server erkennt aus der KeyID, welchen AES-Schlüssel er verwenden muss. Falls ihm die KeyID unbekannt ist, so MUSS er mit einer VAUServerError-Nachricht mit der Fehlermeldung "KeyID XXX not found" antworten, wobei er XXX durch die empfangene KeyID in Hexadezimalform ersetzen MUSS.

Falls bei der Entschlüsselung ein Fehler auftritt (bspw. Authentication-Tag passt nicht zur Nachricht), MUSS der Server mit einer VAUServerError-Nachricht mit der Fehlermeldung "AES-GCM decryption error." antworten.

Falls die Entschlüsselung erfolgreich war, MUSS der Server die ersten 64-Bit (8 Byte) als Zähler (unsigned, im Big-Endian-Format) interpretieren und diese vom folgenden Plaintext entfernen. Der Zählerwert MUSS größer als der letzte auf diese Art empfangene Zählerwert (für die aktuell KeyID) plus 1 sein. (Zähler + 1 war der Zählerwert der Server-Response.)

Anderenfalls MUSS er

1. die KeyID in seiner Datenbasis verwerfen und alle damit verbundenen Schlüssel sicher löschen,
2. die restlichen Plaintext-Daten verwerfen, und
3. mit einer VAUServerError-Nachricht antworten mit der Fehlermeldung "Counter too small."

Anderenfalls (also Zählerwert ist OK) MUSS der Server seine Datenbasis in Bezug auf den mit der KeyID verbundenen Zähler aktualisieren und verarbeitet die Plaintext-Daten weiter.

Der Server erzeugt zunächst die Datenstruktur "P2" mit

P2 = Zählerwert aus dem Request + 1 (unsigned 64-Bit, big-endian-format) || Klartext-Antwort des Servers

Falls es zu einen Zählerüberlauf kommt, so MUSS der Server eine VAUServerError-Nachricht senden mit der Fehlermeldung "counter overflow", die KeyID in dessen Datenbasis verwerfen, die damit verbundenen Schlüssel sicher löschen und die Applikationsdaten ("Klartext-Antwort des Servers") verwerfen.

Der Server MUSS P2 mit AES-256-GCM verschlüsseln. Dafür MUSS der Server zufällig eine 96-Bit-Nonce erzeugen und bei der AES-GCM-Verschlüsselung verwenden. Die zu übermittelnde Datenstruktur MUSS folgende Form besitzen

256-Bit KeyID || 96-Bit Nonce (IV) mit Ciphertext und 128 Bit Authentication-Tag

Diese Datenstruktur MUSS der Server per HTTP-Response mit Content-Type 'application/octet-stream' ohne weitere Kodierungen versenden. [≤]

#### **A\_16957 - VAU-Protokoll: Client, verschlüsselte Kommunikation (2)**

Beim Empfang der Antwort (vgl. A\_16952) MUSS der Client folgende Vorgaben durchsetzen.

Falls

1. er die KeyID nicht kennt,
2. die Entschlüsselung fehlschlägt (bspw. Authentication-Tag passt nicht zur Nachricht), oder
3. der 64-Bit Zählerwert ungleich 1 plus dem Zählerwert ist, den der Client für den Request verwendet hat,

so MUSS der Client die Nachricht verwerfen und die weitere Protokollausführung mittels des empfangenen KeyID abbrechen.

Anderen falls (alles ok, kein Abbruch) MUSS der Client den mit der KeyID verbundenen Zählerwert um eins erhöhen. D. h., Nachrichten vom Client an den Server haben immer einen ungeraden Zählerwert.[<=]

#### **A\_16958 - VAU-Protokoll: Client, Neuinitiiieren einer Schlüsselaushandlung**

Der Client KANN jeder Zeit eine neue Schlüsselaushandlung (VAUClientHello etc.) initiieren.[<=]

#### **A\_17069 - VAU-Protokoll: Client Zählerüberlauf**

Der Client MUSS, falls so viele Nachrichten ausgetauscht werden, dass für den unsigned 64-Bit-Nachrichtenzähler ein arithmetischer Überlauf droht, eine neue Schlüsselaushandlung initiieren (VAUClientHello etc.).[<=]

## **6.9 VAUServerError-Nachricht**

#### **A\_16851 - VAU-Protokoll: VAUServerError-Nachrichten**

Der Server MUSS folgende Vorgaben umsetzen:

In verschiedenen im Protokoll beschriebenen Fehlerfällen sendet der Server eine VAUServerError-Nachricht an den Client.

Für die eigentliche Fehlerübermittlung MUSS folgende Datenstruktur erzeugt:

```
{
  "DataType" : "VAUServerErrorData",
  "Data"      : "...Fehlermeldung...",
  "Time"      : "...aktuelle-Zeit-in-der-VAU..."
}
```

Die Zeit im "Time"-Feld MUSS im Format nach ISO-8601 kodiert werden (Beispiel: "2018-11-22-T10:00:00.123456").

Diese Datenstruktur MUSS der Server Base64-kodieren und in der folgenden Nachricht im Datenfeld "Data" einbetten.

```
{
  "MessageType" : "VAUServerError",
  "Data" : "...Base64-kodierte-VAUServerErrorData...",
  "Signature" : "...Base64-kodierte-ECDSA-Signatur...",
  "Certificate" : "...Base64-kodiertes-Signaturzertifikat...",
  "OCSPResponse" : "...Base64-kodierte-OCSP-Response-für-dieses-
Zertifikat..."
}
```

Die ECDSA-Signatur im "Signature"-Feld MUSS nach [TR-03111#5.2.2. X9.62 Format] (inkl. OID "ecdsa-with-Sha256") kodiert sein.

Im "Certificate"-Feld MUSS der Server, das verwendete Signaturzertifikat aufführen, und im "OCSPResponse"-Feld eine OCSP-Response für diese Zertifikat, welche nicht älter als 24 Stunden ist.[<=]

#### **A\_16900 - VAU-Protokoll: Client, Behandlung von Fehlernachrichten**

Erhält der Client eine VAUServerError-Nachricht (vgl. A\_16851), MUSS er die Signatur prüfen. Falls die Prüfung positiv ist, so MUSS er die Protolldurchführung abbrechen (vgl. A\_16849).[<=]

## 6.10 Abbrechen des Protokollablaufs

### A\_16849 - VAU-Protokoll: Aktionen bei Protokollabbruch

Wenn ein Client oder ein Server den Protokollablauf nach Protokollbeschreibung abbrechen muss, dann MUSS dieser die eventuell aktuell vorhandene KeyID aus seiner Datenbasis löschen und die damit verbundenen Schlüssel sicher löschen.

[<=]

---

## 7 Erläuterungen (informativ)

---

### 7.1 Prüfung auf angreifbare (schwache) Schlüssel

Im Folgerelease wird es in diesem Abschnitt Hinweise für die Anforderungen aus Abschnitt 2.4.1 geben.

### 7.2 RSA-Schlüssel in X.509-Zertifikaten

In anderen, nicht-TI Public-Key-Infrastrukturen werden öffentliche Schlüssel bei einer Zertifikatsantragsstellung immer mittels ihrem korrespondierenden privaten Schlüssel signiert (vgl. Certificate Signing Request [RFC-2986], proof of possession). Dort kann der TSP sich nach einer erfolgreichen Signaturprüfung sicher sein, dass er aus Kodierungssicht den "richtigen" Schlüssel in den Händen hält, weil ansonsten die Signaturprüfung mit praktischer Sicherheit fehlschlägt. Missverständnisse aufgrund von "falscher" Byte-Order oder verschiedener Kodierung sind somit praktisch (Falsch-Positiv-Rate  $< 2^{-100}$ ) ausgeschlossen. In der PKI der TI werden mehr als 95 % aller Zertifikatserstellungen ohne eine Signatur mittels der jeweiligen privaten Schlüssel durchgeführt. Ein TSP der TI kann damit bei RSA-Schlüsseln – aus den Schlüsselwerten an sich – im Regelfall nicht sicher erkennen, ob eine Fehlkodierung (Missverständnis zwischen Zertifikatsantragssteller und TSP) aufgetreten ist. Es gibt effiziente Möglichkeiten solche Fehlkodierungen zu erkennen. Den Einsatz solcher Möglichkeiten möchte die gematik befördern und gibt mit A\_17092 und A\_17093 zwei Verfahren als KANN-Anforderungen an.

Die Untersuchungen aus [MK-2016] und [ROCA-2017] zeigen, dass es hilfreich ist sich mit den konkreten Werten der RSA-Schlüssel zu beschäftigen. Die folgenden Verfahren nutzen Struktureigenschaften von RSA-Schlüsseln, die nicht-RSA-Schlüssel im Normalfall nicht vorweisen.

#### keine kleinen Primteiler:

Der Modulus eines RSA-Schlüssels muss aus genau zwei (oder wenigen [RFC-8017]) "großen" Primfaktoren bestehen. Falls der vom TSP angetroffene Wert durch eine vom TSP vorgegebene Primzahl teilbar ist, so ist der RSA-Schlüssel ungeeignet. Falls dieser Primteiler deutlich kleiner als  $2^{1023}$  ist, so kann es sich nicht um einen korrekten RSA-Schlüssel handeln.

Wird ein Modulus unabsichtlich von einem Sender falsch kodiert, so ist der dadurch entstehende Wert statistisch über alle möglichen Fehlkodierungen betrachtet im Normalfall mit der Wahrscheinlichkeit von 1/2 durch zwei teilbar, mit der Wahrscheinlichkeit von 1/3 durch 3 teilbar, mit einer Wahrscheinlichkeit von 1/5 durch 5 teilbar usw. Falls man nun den Modulus durch die ersten Primzahlen kleiner als 100 (25 Primzahlen) versucht zu teilen (was effizient möglich ist) und eine Teilbarkeit ausschließen kann, so kann man eine unabsichtliche Fehlkodierung mit einer hohen Wahrscheinlichkeit erkennen.

In der gematik wurden mehr als eine Billion ( $10^{12}$ ) RSA-Schlüssel zufällig erzeugt und verschiedene Fehlkodierungen dieser Schlüssel auf Primteiler kleiner 100 untersucht. Es wurden dabei folgende Erkennungsraten festgestellt.

Art der Fehlkodierung	Erkennungsrate in Prozent (auf zwei Nachkommastellen gerundet)
Byte-Order falsch (vertauscht)	76,03 %
Off-by-One (left shift)	100 %
Off-by-One (right shift)	88,07 %
Base64-kodiert anstatt Binär	87,60 %
Base58-kodiert anstatt Binär	88,01 %
Hex-kodiert anstatt Binär	87,91 %

Man muss davon ausgehen, dass die entsprechende Fehlkodierung nicht nur bei einem einzigen RSA-Schlüssel, sondern bei allen RSA-Schlüsseln eines Personalisierungsauftrags auftritt. Somit nähert sich die Erkennungsrate exponentiell 100 % an. Beispiel: bei einer Erkennungsrate von 75 % für eine bestimmte Art der Fehlkodierung (vgl. Tabelle) erhält man bei 1000 RSA-Schlüsseln in Gesamtheit eine Erkennungsrate von mehr als  $1 - 1,15 \cdot 10^{-125}$ , also nahe 1.

#### öffentlicher Exponent ist prim:

Sei  $e$  der öffentliche Exponent und  $n$  der Modulus eines RSA-Schlüssels. Bei der Wahl von  $e$  ist es notwendig, dass dieser relativ prim zu  $\phi(n)$  ist. Um die Schlüsselerzeugung zu vereinfachen (und zu beschleunigen), wählen jedoch faktisch alle kryptographischen Softwarebibliotheken, Chipkarten und HSMs  $e$  prim. Wenn also dem TSP ein  $e$  vorliegt, das nicht prim ist, so kann er davon ausgehen, dass ein Fehler vorliegt.

Diese Überlegungen führen zu den Tests in A.17092. Diese Tests haben eine Falsch-Positiv-Rate von 0 und benötigen weniger als 7 Mikrosekunden pro RSA-Schlüssel.

#### Entropie der Schlüsselkodierung:

Der Modulus eines RSA-Schlüssels muss aus genau zwei (oder wenigen [RFC-8017]) "großen" zufällig gewählten Primfaktoren bestehen. Diese zufällige Wahl hat zur Folge, dass die Entropie der kodierten Schlüsselwerte eine hohe Entropie im Sinne von notwendigen Bits pro Byte besitzt. Eine Fehlkodierung wird evtl. weniger Entropie (Bits pro Byte) besitzen, weil sie, wie die base64-Kodierung, bestimmte Bits immer auf 0 setzt. In [NIST-SP-800-22] werden verschiedene Tests spezifiziert, um die "Zufälligkeit" einer Zeichenfolge zu bestimmen. Diese Tests zielen auf größere Datengrößen (Längen der Zeichenfolge) ab und sind nur teilweise dafür geeignet die Kodierung von 256 Byte langen RSA-Moduli zu bewerten. Anstatt diese Tests als Basis zu verwenden, wird im Folgenden die klassische Berechnung der Shannon-Entropie vieler RSA-Moduli in unterschiedlichen Kodierungsformen betrachtet. Von einer Zeichenkette  $X$  wird mittels

$$H(X) = - \sum_{i=0}^{255} p_i \log p_i$$

die Entropie im Sinne von notwendigen Bits pro Byte des kodierten Schlüsselwertes berechnet. Dabei ist  $X$  die Kodierung (Bytefolge) des Schlüssels und  $p_i$  die relative Häufigkeit von Byte  $i$  (wobei nach Konvention in dem Kontext gilt:  $\log(0)=0$ ).

Unter <https://rosettacode.org/wiki/Entropy> findet man Implementierung dieser Entropie-Berechnungsfunktion in 78 Programmiersprachen.

Die gematik verwendet folgende C-Implementierung:

```
double entropy(char *S, int len) {
    int table[256]={0};
    int i;
    double H=0;

    for(i=0; i<len; i++) {
        table[(unsigned char)S[i]]++;
    }
    for(i=0; i<256; i++) {
        if (table[i]>0) {
            H-= (double) table[i]/len*log2( (double) table[i]/len);
        }
    }
    return H;
}
```

In der gematik wurden mehr als eine Billion ( $10^{12}$ ) RSA-Schlüssel zufällig erzeugt und verschiedene Fehlkodierungen auf ihre Entropie (notwendigen Bits pro Byte in der Kodierung) untersucht.

Ein Histogramm eines Beispiel-Testlaufs mit mehr als eine Billion ( $10^{12}$ ) RSA-Schlüsseln:

8	$\geq H(X) > 7,455$	3396
7,455	$\geq H(X) > 7,2135$	234195871140
7,2135	$\geq H(X) > 6,9715$	765693789112
6,9715	$\geq H(X) > 6,7295$	112336352

Es wurde kein Schlüssel gefunden, dessen korrekte Kodierung eine Entropie kleiner als 6,7295 besitzt.

Ein Histogramm eines Beispiel-Testlaufs mit mehr 10 Milliarden ( $1 \cdot 10^{10}$ ) Schlüsseln (diese wurden jeweils in unterschiedlichen Kodierungsvarianten kodiert und danach wurde die entropy()-Funktion auf die Kodierung angewendet):

korrekt kodiert (s. o.)	Base64-kodiert	Base58-kodiert	als Hexadezimal-Zahl kodiert
7.40 49808	5.90 9981660	5.80 11220	
7.30 97418682	5.80 6902282798	5.70 4102181822	3.90 10758804076
7.20 3351624284	5.70 3861576302	5.60 6615817484	3.80 40835572
7.10 6095663118	5.60 25792616	5.50 81606244	3.70 352
7.00 1210930726	5.50 6624	5.40 23230	
6.90 43696816			
6.80 256390			
6.70 176			

Diese Überlegungen bezüglich der Entropie der RSA-Schlüsselkodierung führen zu dem Test in A.17093. Dieser Test hat eine Falsch-Positiv-Rate von weniger als  $2^{-40}$  und benötigen weniger als 7 Mikrosekunden pro RSA-Schlüssel.

---

## 8 Anhang – Verzeichnisse

---

### 8.1 Abkürzungen

Kürzel	Erläuterung
C2C	Card to Card
C2S	Card to Server
CEK	Content Encryption Key
CA	Certificate Authority
CBC	Cipher Block Chaining
DNS	Domain Name System
DNSSEC	Domain Name System Security Extensions
DRNG	Deterministic Random Number Generator
eGK	elektronische Gesundheitskarte
HKDF	HMAC-based Extract-and-Expand Key Derivation Function
HMAC	Hash-based Message Authentication Code
IV	Initialization Vector (Initialisierungsvektor) bspw. bei AES-GCM
ICV	Integrity Check Value, Authentisierungswert (MAC) bei AES-GCM
KDF	Key Derivation Function (Schlüsselableitungsfunktion)
MAC	Message Authentication Code
OCSP	Online Certificate Status Protocol
OID	Object Identifier
OSI	Open Systems Interconnection
SAK	Signaturanwendungskomponente
SGD	Schlüsselgenerierungsdienst
SM	Service Monitoring
TI	Telematikinfrastruktur
TLS	Transport Layer Security
TSIG	Transaction Signature

URI	Uniform Resource Identifier
VAU	vertrauenswürdige Ausführungsumgebung, vgl. [gemSpec_Dokumentenverwaltung]

## 8.2 Glossar

Das Glossar wird als eigenständiges Dokument, vgl. [gemGlossar] zur Verfügung gestellt.

## 8.3 Abbildungsverzeichnis

Abbildung 1: Verwendung von Algorithmen nach Zonen und OSI-Schicht .....	20
Abbildung 2: ASN.1-Kodierung des Chiffrats was den Transportschlüssel enthält .....	61
Abbildung 3: Übersicht über das VAU-Protokoll .....	69

## 8.4 Tabellenverzeichnis

Tabelle 1: Tab_KRYPT_001 Übersicht über Arten von X.509-Identitäten .....	9
Tabelle 2: Tab_KRYPT_002 Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung nicht-qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „RSA“ .....	11
Tabelle 3: Tab_KRYPT_002a Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung nicht-qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „ECDSA“ .....	11
Tabelle 4: Tab_KRYPT_003 Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung qualifizierter elektronischer Signaturen für die Schlüsselgeneration „RSA“ .....	12
Tabelle 5: Tab_KRYPT_003a Algorithmen für X.509-Identitäten zur Erstellung qualifizierter Signaturen für die Schlüsselgeneration „ECDSA“ .....	13
Tabelle 6: Tab_KRYPT_006 Algorithmen für CV-Zertifikate .....	15
Tabelle 7: Tab_KRYPT_007 Algorithmen für CV-CA-Zertifikate .....	15
Tabelle 8: Tab_KRYPT_008 Beispiele für solche Algorithmen-URLs .....	21
Tabelle 9: Tab_KRYPT_009 Algorithmen für die Erzeugung von nicht-qualifizierten elektronischen XML-Signaturen .....	21
Tabelle 10: Tab_KRYPT_010 Algorithmen für qualifizierte XML-Signaturen .....	22
Tabelle 11: Tab_KRYPT_012 Algorithmen für Card-to-Server-Authentifizierung .....	25
Tabelle 12 : Tab_KRYPT_017 Algorithmen für DNSSEC .....	34
Tabelle 13: Tab_KRYPT_018 Ablauf zur Berechnung eines versichertenindividuellen Schlüssels .....	36
Tabelle 14: Tab_KRYPT_019 eingesetzte Algorithmen für die Ableitung eines versichertenindividuellen Schlüssels .....	36

Tabelle 15: Tab_KRYPT_020 Algorithmen für die Erzeugung und Prüfung von binären Daten im Kontext von Dokumentensignaturen .....	38
Tabelle 16: Tab_KRYPT_021 Algorithmen für die Erzeugung und Prüfung von PDF/A-Dokumentensignaturen.....	39

## 8.5 Referenzierte Dokumente

### 8.5.1 Dokumente der gematik

Die nachfolgende Tabelle enthält die Bezeichnung der in dem vorliegenden Dokument referenzierten Dokumente der gematik zur Telematikinfrastruktur. Der mit der vorliegenden Version korrelierende Entwicklungsstand dieser Konzepte und Spezifikationen wird pro Release in einer Dokumentenlandkarte definiert, Version und Stand der referenzierten Dokumente sind daher in der nachfolgenden Tabelle nicht aufgeführt. Deren zu diesem Dokument passende jeweils gültige Versionsnummer sind in der aktuellsten, von der gematik veröffentlichten Dokumentenlandkarte enthalten, in der die vorliegende Version aufgeführt wird.

[Quelle]	Herausgeber: Titel
[gemGlossar]	gematik: Glossar der Telematikinfrastruktur
[gemSpec_COS]	gematik: Spezifikation des Card Operating System (COS)
[gemSpec_Dokumentenverwaltung]	gematik: Spezifikation ePA-Dokumentenverwaltung
[gemSpec_DS_Anbieter]	Spezifikation Datenschutz- und Sicherheitsanforderungen der TI an Anbieter
[gemSpec_eGK_ObjSys]	gematik: Die Spezifikation der elektronischen Gesundheitskarte (eGK) – Objektsystem
[gemSpec_KT]	gematik: Spezifikation eHealth-Kartenterminal
[gemSpec_MobKT]	gematik: Spezifikation Mobiles Kartenterminal
[gemSpec_SGD_ePA]	gematik: Spezifikation Schlüsselkommentierungsdienst ePA
[gemSpec_SST_FD_VSDM]	gematik: Schnittstellenspezifikation Fachdienste (UFS/VSDD/CMS)

### 8.5.2 Weitere Dokumente

[Quelle]	Herausgeber (Erscheinungsdatum): Titel
----------	--

[ABR-1999]	DHIES: An Encryption Scheme Based on the Diffie–Hellman Problem Abdalla, Michel and Bellare, Mihir and Rogaway, Phillip, 1999 <a href="http://web.cs.ucdavis.edu/~rogaway/papers/dhies.pdf">http://web.cs.ucdavis.edu/~rogaway/papers/dhies.pdf</a>
[AIS-20-1999]	W. Schindler: Functionality Classes and Evaluation Methodology for Deterministic Random Number Generators. Version 1.0, 02.12.1999, ehemalige mathematisch technische Anlage zur AIS20, <a href="https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/EN/BSI/Zertifierung/Interpretation/AIS20_Functionality_Classes_Evaluation_Methodology_DRNG.pdf?__blob=publicationFile">https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/EN/BSI/Zertifierung/Interpretation/AIS20_Functionality_Classes_Evaluation_Methodology_DRNG.pdf?__blob=publicationFile</a>
[AIS-20]	AIS 20: Funktionalitätsklassen und Evaluationsmethodologie für deterministische Zufallszahlengeneratoren, Version 3, 15.05.2013, <a href="https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/Zertifierung/Interpretation/AIS_20_pdf.pdf?__blob=publicationFile">https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/Zertifierung/Interpretation/AIS_20_pdf.pdf?__blob=publicationFile</a>
[AIS-31]	AIS 31: Funktionalitätsklassen und Evaluationsmethodologie für physikalische Zufallszahlengeneratoren, Version 3, 15.05.2013, <a href="http://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/Zertifierung/Interpretationen/AIS_31_pdf.pdf?__blob=publicationFile">http://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/Zertifierung/Interpretationen/AIS_31_pdf.pdf?__blob=publicationFile</a>
[ALGCAT]	Bekanntmachung zur elektronischen Signatur nach dem Signaturgesetz und der Signaturverordnung (Übersicht über geeignete Algorithmen), Bundesnetzagentur für Elektrizität, Gas, Telekommunikation, Post und Eisenbahnen, vom 30.12.2016 (auch online verfügbar: <a href="https://www.bundesanzeiger.de">https://www.bundesanzeiger.de</a> mit dem Suchbegriff „BAnz AT 30.12.2016 B5“)
[ANSI-X9.31]	National Institute of Standards and Technology, NIST-Recommended Random Number Generator Based on ANSI X9.31 Appendix A.2.4 Using the 3-Key Triple DES and AES Algorithms, January 31, 2005. <a href="http://csrc.nist.gov/groups/STM/cavp/documents/rng/931rngext.pdf">http://csrc.nist.gov/groups/STM/cavp/documents/rng/931rngext.pdf</a>
[ANSI-X9.62]	ANSI X9.62:2005 Public Key Cryptography for the Financial Services Industry, The Elliptic Curve Digital Signature Algorithm (ECDSA)
[ANSI-X9.63]	American National Standard for Financial Services X9.63–2001 Public Key Cryptography for the Financial Services Industry Key Agreement and Key Transport Using Elliptic Curve Cryptography
[Boyd-Mathuria-2003]	Protocols for Authentication and Key Establishment, Colin Boyd and Anish Mathuria, 2003
[BrainPool]	ECC Brainpool Standard Curves and Curve Generation v. 1.0 19.10.2005 <a href="http://www.teletrust.de/fileadmin/files/oid/oid_ECC-Brainpool-Standard-curves-V1.pdf">http://www.teletrust.de/fileadmin/files/oid/oid_ECC-Brainpool-Standard-curves-V1.pdf</a>
[Breaking-TLS]	Lucky Thirteen: Breaking the TLS and DTLS Record Protocols Nadhem J. AlFardan and Kenneth G. Paterson Information Security Group, Royal Holloway, University of London,

	Egham, Surrey TW20 0EX, UK, 6th February 2013
[BreakingXMLEnc]	How to Break XML Encryption, Tibor Jager, Juraj Somorovsky, 2011 <a href="http://www.nds.rub.de/media/nds/veroeffentlichungen/2011/10/22/HowToBreakXMLenc.pdf">http://www.nds.rub.de/media/nds/veroeffentlichungen/2011/10/22/HowToBreakXMLenc.pdf</a>
[BSI-TR-02102-1]	BSI TR-02102-1 Technische Richtlinie „Kryptographische Verfahren: Empfehlungen und Schlüssellängen“ Version 2018-02, Stand 29.05.2018 <a href="https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html">https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html</a>
[BSI-TR-02102-2]	BSI TR-02102-3 Technische Richtlinie „Kryptographische Verfahren: Empfehlungen und Schlüssellängen, Teil 2 – Verwendung von Transport Layer Security (TLS), Version 2018-01 <a href="https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html">https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html</a>
[BSI-TR-02102-3]	BSI TR-02102-3 Technische Richtlinie „Kryptographische Verfahren: Empfehlungen und Schlüssellängen, Teil 3 – Verwendung von Internet Protocol Security (IPsec) und Internet Key Exchange (IKEv2)“ Version 2018-01 <a href="https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html">https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr02102/index_hm.html</a>
[BSI-TR-03111]	Technical Guideline BSI TR-03111 Elliptic Curve Cryptography, Version 2.10, Date: 2018-06-01 <a href="https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr03111/index_hm.html">https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr03111/index_hm.html</a>
[BSI-TR-03116-1]	Technische Richtlinie BSI TR-03116-1 Kryptographische Vorgaben für Projekte der Bundesregierung, Version: 3.20, Fassung September 2018, 21.09.2018 <a href="https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr03116/index_hm.html">https://www.bsi.bund.de/DE/Publikationen/TechnischeRichtlinien/tr03116/index_hm.html</a>
[CM-2014]	20 Years of SSL/TLS Research, An Analysis of the Internet's Security Foundation, Christopher Meyer, 9. February 2014 <a href="http://www-brs.ub.ruhr-uni-bochum.de/nethtml/HSS/Diss/MeyerChristopher/diss.pdf">http://www-brs.ub.ruhr-uni-bochum.de/nethtml/HSS/Diss/MeyerChristopher/diss.pdf</a>
[eIDAS]	Verordnung (EU) Nr. 910/2014 des europäischen Parlaments und des Rates vom 23. Juli 2014 über elektronische Identifizierung und Vertrauensdienste für elektronische Transaktionen im Binnenmarkt und zur Aufhebung der Richtlinie 1999/93/EG
[EN-14890-1]	DIN EN 14890-1:2008 Application Interface for smart cards used as Secure Signature Creation Devices - Part 1: Basic services
[ETSI-CAAdES]	ETSI TS 101 733 V1.7.4 (2008-07), Electronic Signatures and Infrastructures (ESI); CMS Advanced Electronic Signatures (CAAdES)

[ETSI_TS_102_231_v3.1.2]	ETSI (Dezember 2009): ETSI Technical Specification TS 102 231 ('Provision of harmonized Trust Service Provider (TSP) status information') – Version 3.1.2
[ETSI-XAdES]	ETSI TS 101 903 V1.4.2 (2010-12), Electronic Signatures and Infrastructures (ESI); XML Advanced Electronic Signatures (XAdES)
[FIPS-180-4]	Federal Information, Processing Standards Publication 180-4, Secure Hash Standard (SHS), March 2012 <a href="http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips180-4/fips180-4.pdf">http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips180-4/fips180-4.pdf</a>
[FIPS-186-2+CN1]	FIPS 186-2 - National Institute of Standards and Technology, Digital Signature Standard (DSS), Federal Information Processing Standards Publication 186-2, January 27, 2000 – Appendix 3.1 unter der Beachtung des Change Notice 1, vom 5. Oktober 2001 <a href="http://csrc.nist.gov/publications/fips/archive/fips186-2/fips186-2-change1.pdf">http://csrc.nist.gov/publications/fips/archive/fips186-2/fips186-2-change1.pdf</a>
[FIPS-197]	Federal Information Processing Standards Publication 197, (FIPS–197), November 26, 2001, Announcing the ADVANCED ENCRYPTION STANDARD (AES) <a href="http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips197/fips-197.pdf">http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips197/fips-197.pdf</a>
[IR-2014]	Bulletproof SSL and TLS: Understanding and deploying SSL/TLS and PKI to secure servers and web applications, Ivan Ristić, 2014 <a href="https://www.feistyduck.com/books/bulletproof-ssl-and-tls/">https://www.feistyduck.com/books/bulletproof-ssl-and-tls/</a>
[ISO-11770]	ISO/IEC 11770: 1996, Information technology – Security techniques – Key management, Part 3: Mechanisms using asymmetric techniques
[Ker-1883]	Auguste Kerckhoffs, "La cryptographie militaire", Journal des sciences militaires, vol. IX, Seite 5–83, Jan. 1883, Seite 161–191, Feb. 1883. siehe auch <a href="http://www.petitcolas.net/fabien/kerckhoffs/">http://www.petitcolas.net/fabien/kerckhoffs/</a>
[KS-2011]	W. Killmann, W. Schindler, „A proposal for: Functionality classes for random number generators“, Version 2.0, September 2011 <a href="https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/EN/BSI/Zertifizierung/Interpretation/AIS31_Functionality_classes_for_random_number_generators.pdf?__blpb=publicationFile">https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/EN/BSI/Zertifizierung/Interpretation/AIS31_Functionality_classes_for_random_number_generators.pdf?__blpb=publicationFile</a>
[MK-2016]	The Million-Key Question – Investigating the Origins of RSA Public Keys, Petr Svenda, Matus Nemec, Peter Sekan, Rudolf Kvasnovsky, David Formanek, David Komarek, Vashek Matyas, The 25th USENIX Security Symposium (UsenixSec'2016) <a href="https://crocs.fi.muni.cz/public/papers/usenix2016">https://crocs.fi.muni.cz/public/papers/usenix2016</a>
[NIST-SP-800-22]	A. Ruskin et al., A Statistical Test Suite for Random and Pseudorandom Number Generators for Cryptographic Applications, SP 800-22 Rev. 1a , 2010 <a href="https://csrc.nist.gov/publications/detail/sp/800-22/rev-1a/final">https://csrc.nist.gov/publications/detail/sp/800-22/rev-1a/final</a>
[NIST-SP-800-]	NIST Special Publication 800-38A,

[38A]	Recommendation for Block, Cipher Modes of Operation, Methods and Techniques, Morris Dworkin, December 2001 Edition, <a href="http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-38a/sp800-38a.pdf">http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-38a/sp800-38a.pdf</a>
[NIST-SP-800-38B]	NIST Special Publication 800-38B, Recommendation for Block Cipher Modes of Operation: The CMAC Mode for Authentication, Morris Dworkin, May 2005 Edition, <a href="http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-38B/SP_800-38B.pdf">http://csrc.nist.gov/publications/nistpubs/800-38B/SP_800-38B.pdf</a>
[NIST-SP-800-38D]	NIST Special Publication 800-38D, Recommendation for Block Cipher Modes of Operation: Galois/Counter Mode (GCM) and GMAC, Morris Dworkin, November, 2007
[NIST-SP-800-56-A]	NIST Special Publication 800-56A Recommendation for Pair-Wise Key Establishment Schemes Using Discrete Logarithm Cryptography, April 2018 <a href="https://csrc.nist.gov/publications/detail/sp/800-56a/rev-3/final">https://csrc.nist.gov/publications/detail/sp/800-56a/rev-3/final</a>
[NIST-SP-800-56-B]	NIST Special Publication 800-56B Recommendation for Pair-Wise Key Establishment Schemes Using Integer Factorization Cryptography, August 2009
[NIST-SP-800-56C]	NIST Special Publication 800-56C Recommendation for Key Derivation through Extraction-then-Expansion, November 2011
[NIST-SP-800-108]	NIST Special Publication 800-108 Recommendation for Key Derivation Using Pseudorandom Functions, October 2009
[NK-PP]	Common Criteria Schutzprofil (Protection Profile) Schutzprofil 1: Anforderungen an den Netzkonnektor, BSI-CC-PP-0097
[Oorschot-Wiener-1996]	On Diffie-Hellman Key Agreement with Short Exponents, Paul C. van Oorschot, Michael J Weiner, Eurocrypt' 96
[Padding-Oracle-2005]	Padding Oracle Attacks on CBC-mode Encryption with Secret and Random IVs Arnold K. L. Yau, Kenneth G. Paterson and Chris J. Mitchell, FSE 2005 <a href="http://www.isg.rhul.ac.uk/~kp/secretIV.pdf">http://www.isg.rhul.ac.uk/~kp/secretIV.pdf</a>
[PAdES-3]	ETSI TS 102 778-3 V1.2.1, PDF Advanced Electronic Signature Profiles; Part 3: PAdES Enhanced – PAdES-BES and PAdES-EPES Profiles Technical Specification, 2010
[PDF/A-2]	ISO 19005-2:2011 – Document management – Electronic document file format for long-term preservation – Part 2: Use of ISO 32000-1 (PDF/A-2)
[PKCS#1]	vgl. [RFC-8017]

[PP-0082]	Common Criteria Protection Profile, Card Operating System Generation 2 (PP COS G2), BSI-CC-PP-0082-V2, Version 1.9, 18th November 2014
[RFC-2119]	RFC 2119 (März 1997): Key words for use in RFCs to Indicate Requirement Levels, S. Bradner, <a href="http://tools.ietf.org/html/rfc2119">http://tools.ietf.org/html/rfc2119</a>
[RFC-2590]	RFC 2590 (June 1999): X.509 Internet Public Key Infrastructure Online Certificate Status Protocol - OCSP <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc2560">https://tools.ietf.org/html/rfc2560</a> (Obsoleted by [RFC-6960])
[RFC-2986]	RFC 2986 (November 2000): PKCS #10: Certification Request Syntax Specification, Version 1.7 <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc2986">https://tools.ietf.org/html/rfc2986</a>
[RFC-3279]	RFC 3279 (April 2002): Algorithms and Identifiers for the Internet X.509 Public Key Infrastructure Certificate and Certificate Revocation List (CRL) Profile <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc3279">https://tools.ietf.org/html/rfc3279</a>
[RFC-3526]	RFC 3526 (Mai 2003: More Modular Exponential (MODP) Diffie-Hellman groups for Internet Key Exchange (IKE) <a href="http://tools.ietf.org/html/rfc3526">http://tools.ietf.org/html/rfc3526</a>
[RFC-4051]	Additional XML Security Uniform Resource Identifiers (URIs), April 2005 <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc4051">https://tools.ietf.org/html/rfc4051</a>
[RFC-4635]	RFC 4635 (August 2006): HMAC SHA TSIG Algorithm Identifiers <a href="http://tools.ietf.org/html/rfc4635">http://tools.ietf.org/html/rfc4635</a>
[RFC-5077]	Transport Layer Security (TLS) Session Resumption without Server-Side State, January 2008, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5077">https://tools.ietf.org/html/rfc5077</a>
[RFC-5084]	RFC 5084: Using AES-CCM and AES-GCM Authenticated Encryption in the Cryptographic Message Syntax (CMS), November 2007 <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5084">https://tools.ietf.org/html/rfc5084</a>
[RFC-5246]	The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.2, August 2008, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5246">https://tools.ietf.org/html/rfc5246</a>
[RFC-5280]	RFC 5280: Internet X.509 Public Key Infrastructure Certificate and Certificate Revocation List (CRL) Profile, Mai 2008 <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5280">https://tools.ietf.org/html/rfc5280</a>
[RFC-5480]	RFC 5480 (March 2009): Elliptic Curve Cryptography Subject Public Key Information, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5480">https://tools.ietf.org/html/rfc5480</a>
[RFC-5639]	RFC 5639 (March 2010): Elliptic Curve Cryptography (ECC) Brainpool Standard Curves and Curve Generation, <a href="http://www.ietf.org/rfc/rfc5639.txt">http://www.ietf.org/rfc/rfc5639.txt</a>

[RFC-5652]	RFC 5652 (September 2009): Cryptographic Message Syntax (CMS), R. Housley, <a href="http://tools.ietf.org/html/rfc5652">http://tools.ietf.org/html/rfc5652</a>
[RFC-5702]	RFC 5702 (October 2009): Use of SHA-2 Algorithms with RSA in DNSKEY and RRSIG Resource Records for DNSSEC, <a href="http://tools.ietf.org/html/rfc5702">http://tools.ietf.org/html/rfc5702</a>
[RFC-5746]	RFC 5746: Transport Layer Security (TLS) Renegotiation Indication Extension, February 2010, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5746">https://tools.ietf.org/html/rfc5746</a>
[RFC-5753]	RFC 5753: Use of Elliptic Curve Cryptography (ECC) Algorithms in Cryptographic Message Syntax (CMS), January 2010, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5753">https://tools.ietf.org/html/rfc5753</a>
[RFC-5869]	HMAC-based Extract-and-Expand Key Derivation Function (HKDF), May 2010, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5869">https://tools.ietf.org/html/rfc5869</a>
[RFC-5903]	Elliptic Curve Groups modulo a Prime (ECP Groups) for IKE and IKEv2, June 2010, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc5903">https://tools.ietf.org/html/rfc5903</a>
[RFC-6090]	RFC 6090: Fundamental Elliptic Curve Cryptography Algorithms, February 2011, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc6090">https://tools.ietf.org/html/rfc6090</a>
[RFC-6954]	Using the Elliptic Curve Cryptography (ECC) Brainpool Curves for the Internet Key Exchange Protocol Version 2 (IKEv2), July 2013, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc6954">https://tools.ietf.org/html/rfc6954</a>
[RFC-6960]	RFC 6960 (June 2013): X.509 Internet Public Key Infrastructure Online Certificate Status Protocol – OCSP, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc6960">https://tools.ietf.org/html/rfc6960</a>
[RFC-7027]	RFC 7027: (October 2013) Elliptic Curve Cryptography (ECC) Brainpool Curves for Transport Layer Security (TLS), <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc7027">https://tools.ietf.org/html/rfc7027</a>
[RFC-7296]	RFC 7296 (October 2014): Internet Key Exchange Protocol Version 2 (IKEv2), <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc7296">https://tools.ietf.org/html/rfc7296</a>
[RFC-7427]	RFC 7427 (January 2015): Signature Authentication in the Internet Key Exchange Version 2 (IKEv2), <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc7427">https://tools.ietf.org/html/rfc7427</a>
[RFC-8017], [PKCS#1]	"Public-Key Cryptography Standards (PKCS) #1: RSA Cryptography Specifications Version 2.2", November 2016 <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc8017">https://tools.ietf.org/html/rfc8017</a>
[RFC-931]	RFC 6931: Additional XML Security Uniform Resource Identifiers (URIs), Donald Eastlake, April 2013, <a href="https://tools.ietf.org/html/rfc6931">https://tools.ietf.org/html/rfc6931</a>
[ROCA-2017]	The Return of Coppersmith's Attack: Practical Factorization of Widely Used RSA Moduli, Matus Nemec, Marek Sys, Petr Svenda, Dusan Klinec, Vashek Matyas

	24th ACM Conference on Computer and Communications Security (CCS'2017) <a href="https://crocs.fi.muni.cz/public/papers/rsa_ccs17">https://crocs.fi.muni.cz/public/papers/rsa_ccs17</a>
[SEC1-2009]	Standards for Efficient Cryptography, SEC 1: Elliptic Curve Cryptography, Certicom Research, Contact: Daniel R. L. Brown (dbrown@certicom.com), May 21, 2009, Version 2.0 <a href="https://www.secg.org/sec1-v2.pdf">https://www.secg.org/sec1-v2.pdf</a>
[SDH-2016]	Measuring the Security Harm of TLS Crypto Shortcuts, Drew Springall, Zakir Durumeic, J. Alex Halderman, November 2016, <a href="https://jhalderm.com/pub/papers/forward-secrecy-imc16.pdf">https://jhalderm.com/pub/papers/forward-secrecy-imc16.pdf</a>
[SOG-IS-2018]	SOG-IS Crypto Evaluation Scheme Agreed Cryptographic Mechanisms, Version 1.1, June 2018 <a href="https://www.sogis.org/documents/cc/crypto/SOGIS-Agreed-Cryptographic-Mechanisms-1.1.pdf">https://www.sogis.org/documents/cc/crypto/SOGIS-Agreed-Cryptographic-Mechanisms-1.1.pdf</a>
[TLS-Attacks]	Lessons Learned From Previous SSL/TLS Attacks - A Brief Chronology Of Attacks And Weaknesses, Christopher Meyer und Jörg Schwenk, 31. Januar 2013, <a href="http://eprint.iacr.org/2013/049">http://eprint.iacr.org/2013/049</a>
[XMLCan_V1.0]	Exclusive XML Canonicalization, Version 1.0, W3C Recommendation 18 July 2002, <a href="http://www.w3.org/TR/xml-exc-c14n/">http://www.w3.org/TR/xml-exc-c14n/</a>
[XMLDSig]	XML Signature Syntax and Processing Version 1.1, W3C Recommendation 11 April 2013 <a href="https://www.w3.org/TR/xmlsig-core1/">https://www.w3.org/TR/xmlsig-core1/</a>
[XMLDSig-Draft]	XML Signature Syntax and Processing Version 2.0, W3C Editor's Draft 04 February 2014, <a href="http://www.w3.org/2008/xmlsec/Drafts/xmlsig-core-20/">http://www.w3.org/2008/xmlsec/Drafts/xmlsig-core-20/</a>
[XMLDSig-RSA-PSS]	RSA-PSS in XMLDSig, 25/26 September 2007, Konrad Lanz, Dieter Bratko, Peter Lipp, <a href="http://www.w3.org/2007/xmlsec/ws/papers/08-lanz-iaik/">http://www.w3.org/2007/xmlsec/ws/papers/08-lanz-iaik/</a>
[XMLEnc]	XML Encryption Syntax and Processing, W3C Recommendation 10 December 2002, <a href="http://www.w3.org/TR/xmlenc-core/">http://www.w3.org/TR/xmlenc-core/</a>
[XMLEnc-CM]	Technical Analysis of Countermeasures against Attack on XML Encryption - or - Just Another Motivation for Authenticated Encryption. Juraj Somorovsky, Jörg Schwenk. 2011 <a href="http://www.w3.org/2008/xmlsec/papers/xmlEncCountermeasuresW3C.pdf">http://www.w3.org/2008/xmlsec/papers/xmlEncCountermeasuresW3C.pdf</a>
[XMLEnc-1.1]	XML Encryption Syntax and Processing, W3C Recommendation 11 April 2013, <a href="http://www.w3.org/TR/xmlenc-core1/">http://www.w3.org/TR/xmlenc-core1/</a>
[XSpRES]	XML Spoofing Resistant Electronic Signature (XSpRES) -- Sichere Implementierung für XML-Signaturen

	Bundesamt für Sicherheit in der Informationstechnik 2012 <a href="https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/SOA/XSpRESS.pfd?__blob=publicationFile">https://www.bsi.bund.de/SharedDocs/Downloads/DE/BSI/SOA/XSpRESS.pfd?__blob=publicationFile</a>
[XSW-Attack]	On Breaking SAML: Be Whoever You Want to Be Juraj Somorovsky, Andreas Mayer, Jörg Schwenk, Marco Kampmann, Meiko Jensen, Usenix 2012 <a href="http://www.nds.rub.de/media/nds/veroeffentlichungen/2012/08/03/BreakingSAML.pdf">http://www.nds.rub.de/media/nds/veroeffentlichungen/2012/08/03/BreakingSAML.pdf</a>
[Vaudenay-2002]	Security Flaws Induced by CBC Padding: Applications to SSL, IPsec, WTLS ... , Serge Vaudenay, Eurocrypt 2002, LNCS 2332/2002, 535-545 <a href="https://www.iacr.org/cryptodb/data/paper.php?pubkey=2850">https://www.iacr.org/cryptodb/data/paper.php?pubkey=2850</a>