

# Università degli Studi di Roma Tor Vergata

# DIPARTIMENTO DI INGEGNERIA CIVILE E INGEGNERIA DELL'INFORMAZIONE Corso di Laurea Magistrale in Ingegneria Informatica

# Titolo della tesi

Candidato:
Matteo Fanfarillo
Matricola 0316179

Relatore:

Giuseppe Bianchi

Correlatore:

Francesco Gringoli



# Indice

	_		_
1		roduzione	7
	1.1	Panoramica sull'eSIM	7
	1.2	Obiettivo del lavoro	7
	1.3	Definizioni preliminari	7
	1.4	Panoramica sui capitoli successivi	8
<b>2</b>	Inte	erfacce e funzionamento dell'eSIM	9
	2.1	Architettura di RSP	9
			11
	2.2		13
	2.2		14
	2.3		14
	۷.3		
		8	14
			14
	2.4	1	20
	2.4	, , ,	20
			20
		0 1	21
			21
		<u>.</u>	22
		2.4.5 Dettagli sulla Common Mutual Authentication	25
		2.4.6 Dettagli su download e installazione dei profili	28
		2.4.7 Sotto-procedura di Download Confirmation	31
		2.4.8 Cambio di dispositivo	33
			36
	2.5		38
			38
3	Ana	alisi di sicurezza dell'eSIM	<b>40</b>
•	3.1		40
	3.2		40
	3.3		41
	0.0		42
			45
			47
			53
			54
			55
	0 1		58
	3.4	•	61
		· ·	61
		3.4.2 Confronto tra specifiche GSMA e simulatori	61
4	Rist	ultati ottenuti	66

1	nc	lic	З

5 Conclusione 67

# Elenco delle figure

2.1	Comunicazione tra end user e operatore nel contesto del Remote SIM Provisioning.	10
2.2	Architettura di RSP nel caso di LPA non embeddato nell'eUICC	10
2.3	Architettura di RSP nel caso di LPA embeddato nell'eUICC	11
2.4	Architettura dell'eUICC	13
2.5	Catena di certificati definita originariamente dalla PKI di RSP	17
2.6	Prima porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP	18
2.7	Seconda porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP	18
2.8	Terza porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP	19
2.9	Quarta porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP	19
2.10	Approccio default server per le fasi di profile ordering e download initialization	22
2.11	Approccio Activation Code per le fasi di profile ordering e download initialization.	22
2.12	Primo diagramma a stati per i profili eSIM	23
	Secondo diagramma a stati per i profili eSIM	23
	Sequence diagram che descrive la Common Mutual Authentication	26
	Sequence diagram che descrive il download e l'installazione dei profili	29
2.16	Sequence diagram che descrive la sotto-procedura di Download Confirmation	32
	Sequence diagram che descrive il trasferimento di un profilo	34
	Sequence diagram che descrive la Common Cancel Session Procedure	37
3.1	Lista di pacchetti catturati	41
3.2	Messaggio di initiateAuthentication visualizzato su Wireshark	42
3.3	Tabella di conversione della codifica base64	43
3.4	Sequenza di byte che descrive il campo euiccInfo1 di initiateAuthentication	43
3.5	Definizione del campo euiccInfo1 di initiateAuthentication	45
3.6	Decodifica del campo euiccInfo1 di initiateAuthentication	45
3.7	Messaggio di initiateAuthenticationResponse visualizzato su Wireshark	46
3.8	Definizione del campo serverSigned1 di initiateAuthenticationResponse	46
3.9	Decodifica del campo serverSigned1 di initiateAuthenticationResponse	46
3.10	Sequenza di byte che descrive il campo euiccCiPKIdToBeUsed di initiateAuthenti-	
	cationResponse	47
3.11	lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:	47
	Decodifica del campo server Certificate di initiate Authentication Response (parte $1/2$ ).	48
3.13	Decodifica del campo serverCertificate di initiateAuthenticationResponse (parte 2/2).	48
3.14	Messaggio di authenticateClient visualizzato su Wireshark	49
3.15	Definizione del campo authenticateServerResponse di authenticateClient	50
	Definizione del sotto-campo euiccInfo2 di EuiccSigned1	51
3.17	Definizione del sotto-campo ctxParams1 di EuiccSigned1	51
3.18	Estratto dell'email di Very Mobile	52
3.19	Decodifica del campo euiccInfo2 di authenticateServerResponse	53
	Messaggio di authenticateClientResponse visualizzato su Wireshark	54
	Definizione del campo profileMetadata di authenticateClientResponse	54
	Definizione del campo smdpSigned2 di authenticateClientResponse	55
3.23	Decodifica del campo smdpSigned2 di authenticateClientResponse	55

3.24	Messaggio di getBoundProfilePackage visualizzato su Wireshark	55
3.25	Definizione del campo prepareDownloadResponse di getBoundProfilePackage	56
3.26	Messaggio di getBoundProfilePackageResponse visualizzato su Wireshark	57
3.27	Definizione del campo bound ProfilePackage di getBound ProfilePackageResponse	57
3.28	lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:lem:	58
3.29	Messaggio di handleNotification visualizzato su Wireshark	58
3.30	Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 1/3)	59
3.31	Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 2/3)	59
3.32	Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 3/3)	60
3.33	Decodifica del campo pendingNotification di handleNotification	60

# Elenco delle tabelle

2.1	Interfacce in RSP	12
2.2	Chiavi crittografiche in RSP	15
2.3	Certificati in RSP	16
2.4	Stati dei profili eSIM	24
2.5	Primo esempio di RAT	39
2.6	Secondo esempio di RAT	39
0.1		00
3.1	Librerie Python utilizzate	02



# Introduzione

## 1.1 Panoramica sull'eSIM

L'eSIM (embedded-SIM) non è altro che una SIM virtuale: grazie a lei, quando l'utente vuole cambiare operatore, non deve più acquistare fisicamente una nuova SIM card presso un negozio del nuovo operatore, bensì gli è sufficiente ricevere via e-mail un profilo, ossia una "SIM digitale" che può essere caricata subito sul telefono mediante la scansione di un QR code. Si tratta di una soluzione molto più pratica rispetto a recarsi fisicamente presso il negozio dell'operatore, tant'è vero che negli ultimi anni si sta diffondendo sempre di più: uno studio di Juniper Research del 2023 stima che il numero di telefoni che utilizzano la connettività eSIM aumenterà dai 986 milioni del 2023 ai 3.5 miliardi entro il 2027 [1]. Per questi motivi, e poiché le informazioni associate alla comunicazione tra eSIM sono sensibili, è fondamentale garantire un livello di sicurezza sufficientemente elevato per il funzionamento dell'eSIM sia a run-time che a boot-time.

### 1.2 Obiettivo del lavoro

La presente trattazione si propone di:

- introdurre una panoramica sul mondo dell'e-SIM, descrivendo tutti i dettagli architetturali e protocollari necessari;
- effettuare un'analisi di sicurezza e delle vulnerabilità dell'eSIM e del suo funzionamento;
- se possibile, tentare di sfruttare, anche con delle attività di laboratorio, le eventuali vulnerabilità trovate.

## 1.3 Definizioni preliminari

- eUICC (embedded Universal Integrated Circuit Card): è un chip utilizzato nei telefoni all'interno del quale è embeddato il software dell'eSIM. È integrato direttamente nei dispositivi (i.e. non è rimovibile) ed è progettato per essere programmato a distanza. Può contenere uno o più profili eSIM.
- LPA (Local Profile Assistant): è un'applicazione che vive nel telefono dell'utente ed è responsabile della gestione dei profili all'interno della rete mobile, inclusi la creazione, l'aggiornamento e la cancellazione.
- SM-DP+ (Subscription Manager Data Preparation plus): è un protocollo che rappresenta una tecnica di provisioning usata per configurare le eSIM in modo automatico e remoto. Rispetto alla versione base SM-DP, offre delle funzionalità aggiuntive come un sistema di crittografia più avanzato e un'architettura di rete più flessibile.

# 1.4 Panoramica sui capitoli successivi

Nel capitolo 2 verrà svolta una trattazione dettagliata sull'architettura dell'eSIM e sul protocollo di comunicazione tra eUICC, LPA e server SM-DP+, con lo scopo di fornire al lettore gli strumenti per comprendere appieno le tematiche centrali del lavoro. Nel capitolo 3 verrà effettuata un'analisi della sicurezza dell'eSIM a boot-time (i.e. durante la fase di configurazione). Nel capitolo 4 verranno mostrati i risultati ottenuti. Infine, nel capitolo 5 verranno tratte delle conclusioni sul lavoro svolto e verrà fornita una panoramica sui possibili progetti futuri che potranno essere intrapresi a partire dai risultati ottenuti attraverso questo lavoro.



# Interfacce e funzionamento dell'eSIM

# 2.1 Architettura di RSP

Per comprendere appieno come funziona e come si interfaccia l'eSIM all'interno dei dispositivi mobili, è necessario introdurre il protocollo **RSP**, anche perché l'eSIM si colloca proprio all'interno dell'architettura di RSP.

RSP (Remote SIM Provisioning) è un protocollo utilizzato dal protocollo SM-DP+ per gestire la comunicazione tra il server SM-DP+ e la scheda eSIM del dispositivo mobile (i.e. l'eUICC). In particolare, definisce le operazioni di provisioning specifiche per la comunicazione dell'eUICC. Quest'ultimo comprende i dati sia dell'operatore che dell'utente che, nel caso delle SIM tradizionali, verrebbero memorizzati su una SIM card fisica. L'end user che vuole ottenere un profilo eSIM offerto da un particolare operatore (nel quale viene definito un piano tariffario) deve pagare l'operatore affinché esso gli fornisca un codice QR. Dopodiché, deve effettuare la scansione del codice QR per avviare lo scaricamento (operazione di Download) e l'installazione (operazione di Install) del profilo eSIM: a questo punto, la connessione tra end user (col relativo profilo eSIM) e operatore è completata. Se in un secondo momento l'end user ha la necessità di ottenere un secondo profilo eSIM, gli è sufficiente ripetere i medesimi passaggi appena descritti, e questo secondo profilo può essere installato all'interno del medesimo eUICC che ospita già il primo profilo. Tale meccanismo è illustrato nella figura 2.1 tratta da [2].

Per quanto riguarda l'architettura interna di RSP nello specifico, esistono due soluzioni diverse [3].

- 1. LPA embeddato nel dispositivo mobile ma non all'interno dell'eUICC (LPAd): oltre alla comunicazione tra l'applicazione LPA e SM-DP+, si utilizzano delle apposite interfacce anche per la comunicazione tra l'eUICC e l'applicazione LPA, come mostrato nella figura 2.2 tratta da [3]. Di seguito è riportato un breve glossario che chiarisce il significato di alcuni componenti appartenenti all'architettura di RSP raffigurata in 2.2.
  - CI = Certificate Issuer: nota anche come eSIM CA RootCA, è un'entità autorizzata a rilasciare certificati digitali.
  - **Device App** = una qualunque applicazione installata nel dispositivo mobile.
  - Enterprise = impresa (i.e. azienda, organizzazione o entità governativa) che si iscrive ai servizi mobili che devono essere utilizzati dai dipendenti a supporto dell'impresa stessa.
  - EUM = eUICC Manufacturer: è il fornitore delle eUICC e del software residente (e.g. firmware, sistema operativo); svolge anche il ruolo di certificate authority subordinata al CI e rilascia certificati all'eUICC [3][4].
  - HRI Server = server che fornisce le High Resolution Icon, che sono icone che vengono create per essere visualizzate in alta risoluzione.
  - LDSd = Local Discovery Service (quando LPA non è nell'eUICC).
  - LPDd = Local Profile Download (quando LPA non è nell'eUICC).
  - LUId = Local User Interface (quando LPA non è nell'eUICC).
  - **SM-DS** = Subscription Manager Discovery Server: è il componente che consente a SM-DP+ di raggiungere l'eUICC senza dover sapere a quale rete il dispositivo è connesso.

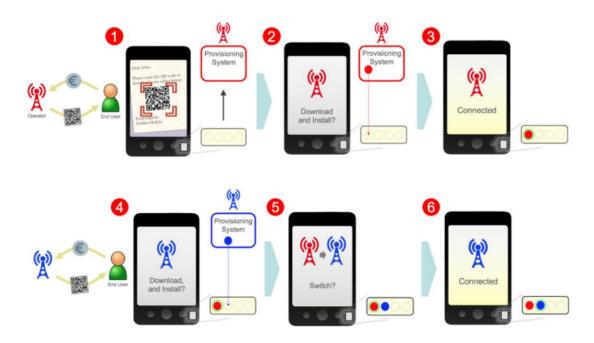


Figura 2.1: Comunicazione tra end user e operatore nel contesto del Remote SIM Provisioning.



Figura 2.2: Architettura di RSP nel caso di LPA non embeddato nell'eUICC.



Figura 2.3: Architettura di RSP nel caso di LPA embeddato nell'eUICC.

- 2. LPA embeddato all'interno dell'eUICC (LPAe): sono necessarie solo delle interfacce tra l'eUICC e SM-DP+, come mostrato nella figura 2.3 tratta da [3]. Successivamente è riportato un breve glossario che chiarisce il significato di alcuni componenti appartenenti all'architettura di RSP raffigurata in 2.3.
  - LDSe = Local Discovery Service (quando LPA è nell'eUICC).
  - LPDe = Local Profile Download (quando LPA è nell'eUICC).
  - LUIe = Local User Interface (quando LPA è nell'eUICC).
  - **UIMe** = User Inteface Module.

#### 2.1.1 Interfacce presenti nell'architettura di RSP

Sono illustrate nella tabella 2.1, costruita a partire da informazioni tratte da [3].

\*Un Profile Package è un pacchetto di dati associato a un profilo che contiene le informazioni di configurazione necessarie per attivare e utilizzare quel profilo all'interno di una scheda eSIM. Esistono diversi tipi di Profile Package: l'Unprotected Profile Package (UPP) è un pacchetto di dati non protetto da alcun meccanismo di sicurezza; il Protected Profile Package (PPP) è un pacchetto di dati protetto da alcuni meccanismi di sicurezza, come l'autenticazione e/o la crittografia; il Bound Profile Package (BPP) è un pacchetto di dati legato a un particolare dispositivo o a una piattaforma di servizi; il Segmented Bound Profile Package (SBPP), infine, non è altro che un BPP suddiviso in molteplici segmenti che possono essere utilizzati in modo indipendente e separato.

<sup>\*\*</sup>ISD-P (Issuer Security Domain Profile) è un contenitore sicuro che ospita un unico profilo.

<sup>\*\*\*</sup>Root SM-DS è il server primario utilizzato da un operatore di rete mobile per gestire le attivazioni e le disattivazioni delle sottoscrizioni e per gestire funzionalità come l'autenticazione e l'autorizzazione degli utenti. D'altra parte, si hanno gli Alternative SM-DS, che sono server di backup a cui si ricorre quando il Root SM-DS non è disponibile.

Tabella 2.1: Interfacce in RSP

Interfaccia	Componente 1	Componente 2	Descrizione
ES2+	Operatore	SM-DP+	Viene usata dall'operatore per invocare la preparazione del Profile Package*.
ES6	Operatore	m eUICC	Viene usata dall'operatore per gestire il contenuto dei profili.
ES8+	SM-DP+	eUICC	Fornisce un canale end-to-end si- curo tra SM-DP+ e l'eUICC per l'amministrazione dell'ISD-P** e del relativo profilo durante il do- wnload e l'installazione.
ES9+	SM-DP+	LPD	Viene usata per fornire trasporto sicuro tra SM-DP+ e LPD per la consegna del Profile Package.
ES10a	LDSd	eUICC	Viene usata da LPAd per ottenere gli indirizzi configurati dall'eUICC per Root SM-DS*** (gestione di una Discovery Request).
ES10b	LPDd	eUICC	Viene usata da LPAd per tra- sferire un Profile Package al- l'eUICC.
ES10c	LUId	eUICC	Viene usata da LPAd per la gestione locale dei profili installati sull'eUICC da parte dell'end user (e.g. Enable, Disable, Delete).
ES11	LDS	SM-DS	Viene usata per l'ottenimento di eventi.
ES12	SM-DP+	SM-DS	Viene usata per la gestione degli eventi.
ES15	SM-DS	SM-DS	Viene usata per connettere gli SM-DS tra loro nel caso in cui ce ne sia più di uno.
ES22	LPAd	Device App	Viene usata da un'applicazione del dispositivo mobile per intero- perare con l'LPA.
ES25	UIMe	LUIe	Viene usata per trasferire verso l'LPA le interazioni dell'end user.
ESop	Operatore	End user	È specifica per le relazioni di business tra l'operatore e l'end user.
ESeu	End user	LUI	È specifica per le relazioni di business tra l'end user e la LUI.
ESeum	eUICC	EUM	È specifica per le relazioni di business tra l'eUICC e l'EUM.
ESci	CI	SM-DP+, SM-DS, EUM	Viene usata per richiedere certificati.
EShri	LUI	HRI Server	Viene usata per recuperare le High Resolution Icon.
ESent	Operatore	Enterprise	È un'interfaccia che prescinde da- gli scopi del presente documento.
ESapp	Operatore	Device App	È un'interfaccia che prescinde da- gli scopi del presente documento.

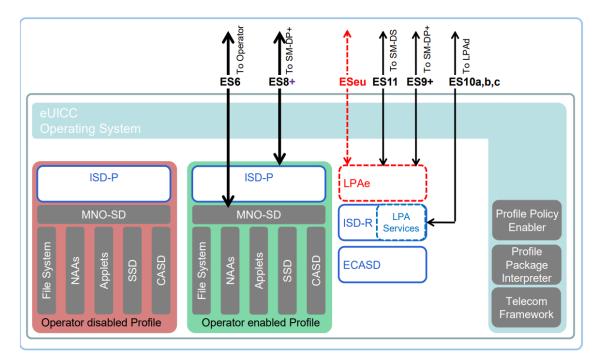


Figura 2.4: Architettura dell'eUICC.

# 2.2 Architettura dell'eUICC

Nella figura 2.4 tratta da [3] è schematizzata l'architettura interna del chip eUICC, dove i riquadri e le frecce in rosso sono relativi rispettivamente ai componenti e alle interfacce che, nell'ambito dell'eUICC, sono presenti esclusivamente nel caso in cui l'applicazione LPA sia effettivamente embeddata all'interno dell'eUICC (LPAe).

Di seguito, invece, è riportato un breve glossario che chiarisce il significato di alcuni componenti appartenenti all'architettura dell'eUICC raffigurata in 2.4.

- CASD = Controller Authority Security Domain: è un'area di storage sicura all'interno dell'ISD-P in cui vengono memorizzate le credenziali richieste (i.e. chiavi, certificati) per supportare le funzionalità di sicurezza sensibili.
- **ECASD** = Embedded Controller Authority Security Domain: è il componente CASD direttamente incapsulato all'interno dell'eUICC.
- ISD-R = Issuer Security Domain Root: è il componente responsabile della creazione di nuovi ISD-P e della gestione del loro ciclo di vita.
- LPA Services = i seguenti quattro servizi: trasferimento del Bound Profile Package da LPAd all'ISD-P; ottenimento della lista dei profili installati; recupero dell'EID (eUICC ID); ottenimento delle operazioni di gestione del profilo locale (Local Profile Management Operations).
- MNO-SD = Mobile Network Operator Security Domain: è la parte del profilo posseduta dall'operatore che fornisce all'operatore Over The Air (OTA) un canale di comunicazione sicuro; viene usato per gestire il contenuto di un profilo una volta che è stato abilitato.
- NAAs = Network Access Applications: sono le applicazioni che consentono l'accesso alla rete
- Profile Package Interpreter = servizio del sistema operativo dell'eUICC che traduce i dati del Profile Package in un profilo installato all'interno dell'ISD-P usando il formato interno dell'eUICC.
- **Profile Policy Enabler** = componente che verifica che il profilo eSIM possa essere installato sull'eUICC.

- SSD = Supplementary Security Domain: è un'area di memoria protetta all'interno dell'ISD-P che viene utilizzata per l'esecuzione di funzioni di sicurezza come le operazioni crittografiche. Di fatto, il suo scopo principale è quello di proteggere le informazioni riservate dell'utente (i.e. chiavi, password) da accessi non autorizzati e attacchi esterni.
- **Telecom Framework** = servizio del sistema operativo dell'eUICC che fornisce algoritmi di autenticazione di rete standardizzati alle applicazioni NAAs ospitate nei rispettivi ISD-P.

#### 2.2.1 Caratteristiche hardware e software dell'eUICC

- 1. Deve essere resistente al tampering dei componenti hardware.
- 2. Contiene un unico ECASD (eUICC Controlling Authority Security Domain).
- 3. Supporta SHA-1.
- 4. Supporta Milenage, che è un set di funzioni di autenticazione e di generazione di chiavi.
- 5. Tutte le funzioni crittografiche devono essere resistenti al tampering e agli attacchi sidechannel.

# 2.3 Chiavi crittografiche e certificati

# 2.3.1 Chiavi crittografiche

I principali attori che interagiscono nel protocollo RSP sono l'eUICC, l'LPA e il server SM-DP+. Le chiavi utilizzate da loro hanno tutte un nome di tipo <XX>.<YY>.<ZZ> [3], dove:

- <XX>: indica la natura della chiave (i.e. chiave pubblica PK, chiave privata SK, chiave pubblica one-time otPK, chiave privata one-time otSK).
- <**YY**>: indica il proprietario della chiave.
- **<ZZ>**: indica l'utilizzo della chiave (i.e. digital signature SIG, key agreement KA, TLS).

Le chiavi di maggiore rilievo, comunque sia, sono riportate nella tabella 2.2 tratta da [5].

#### 2.3.2 Certificati

I certificati propri dei principali componenti che partecipano all'interazione data dal protocollo RSP sono riportati nella tabella 2.3 tratta da [3].

La figura 2.5 tratta da [5] definisce uno schema riassuntivo della struttura originale della catena di certificati definita dalla Public Key Infrastructure (PKI) di RSP.

Attualmente, invece, la struttura della certificate chain è più complessa e introduce molteplici varianti differenti (i.e. presenza o meno di GSMA CI subordinati, presenza o meno di EUM subordinati, presenza o meno di SM-DP+ intermediari, presenza o meno di SM-DS intermediari). Di seguito, per semplicità, più porzioni distinte della catena verranno analizzate separatamente.

- Porzione della catena comprendente il CI, l'EUM e l'eUICC: è riportata nella figura 2.6 tratta da [3] e prevede quattro varianti differenti.
  - Variante O (originale): il CI root rilascia certificati per l'EUM root, il quale rilascia a sua volta certificati per l'eUICC.
  - Variante A: il CI root rilascia certificati per l'EUM root; l'EUM root rilascia certificati per l'EUM subordinato; l'EUM subordinato, infine, rilascia certificati per l'eUICC.
  - Variante B: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato; il CI subordinato rilascia certificati per l'EUM root; l'EUM root, infine, rilascia certificati per l'eUICC.
  - Variante C: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato; il CI subordinato rilascia certificati per l'EUM root; l'EUM root rilascia certificati per l'EUM subordinato; l'EUM subordinato, infine, rilascia certificati per l'eUICC.

Tabella 2.2: Chiavi crittografiche in RSP

Nome	Descrizione	
PK.EUICC.SIG	Chiave pubblica dell'eUICC usata per verificare le signature dell'eUICC. È	
inclusa nel certificato CERT.EUICC.SIG.		
SK.EUICC.SIG	Chiave privata dell'eUICC usata per generare le signature.	
PK.DPauth.SIG Chiave pubblica del server SM-DP+ usata per verificare le signatur		
	ver in fase di autenticazione. È inclusa nel certificato CERT.DPauth.S	
SK.DPauth.SIG	Chiave privata del server SM-DP+ usata per generare le signature per autenticarsi all'eUICC.	
PK.DPpb.SIG	Chiave pubblica del server SM-DP+ usata per verificare le signature del	
_	server comprese nel BPP. È inclusa nel certificato CERT.DPpb.SIG.	
SK.DPpb.SIG	Chiave privata del server SM-DP+ usata per generare le signature per il	
	binding dei profili.	
PK.DSauth.SIG	Chiave pubblica del server SM-DS usata per verificare le signature di SM-	
	DS in fase di autenticazione. È inclusa nel certificato CERT.DSauth.SIG.	
SK.DSauth.SIG	Chiave privata del server SM-DS usata per generare le signature per au-	
	tenticarsi all'eUICC.	
PK.EUM.SIG	Chiave pubblica dell'EUM usata per verificare i certificati degli eUICC. È	
	inclusa nel certificato CERT.EUM.SIG.	
SK.EUM.SIG	Chiave privata dell'EUM usata per firmare i certificati degli eUICC.	
PK.CI.SIG	Chiave pubblica del CI usata per verificare i certificati dell'EUM, dei server	
	SM-DS e del server SM-DP+.	
SK.CI.SIG	Chiave privata del CI usata per firmare i certificati dell'EUM, dei server	
	SM-DS e del server SM-DP+.	
otPK.EUICC.KA	Chiave pubblica one-time dell'eUICC usata per il key agreement.	
otSK.EUICC.KA	Chiave privata one-time dell'eUICC usata per il key agreement.	
otPK.DP.KA	Chiave pubblica one-time del server SM-DP+ usata per il key agreement.	
otSK.DP.KA	Chiave privata one-time del server SM-DP+ usata per il key agreement.	
PK.DP.TLS	Chiave pubblica del server SM-DP+ usata per verificare le signature TLS	
	del server. È inclusa nel certificato CERT.DP.TLS.	
SK.DP.TLS	Chiave privata del server SM-DP+ usata per generare le signature TLS per autenticarsi all'LPA.	
PK.DS.TLS	Chiave pubblica del server SM-DS usata per verificare le signature TLS di	
	SM-DS. È inclusa nel certificato CERT.DS.TLS.	
SK.DS.TLS	Chiave privata del server SM-DS usata per generare le signature TLS per	
	autenticarsi all'LPA.	

- Porzione della catena comprendente il CI e i certificati di tipo SIG di SM-DP+ e SM-DS: è riportata nella figura 2.7 tratta da [3] e prevede quattro varianti differenti.
  - Variante O (originale): il CI root rilascia direttamente i certificati CERT.DPauth.SIG,
     CERT.DPpb.SIG, CERT.DSauth.SIG.
  - Variante A: il CI root rilascia certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia i certificati CERT.DPauth.SIG, CERT.DPpb.SIG; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DSauth.SIG.
  - Variante B: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato, il quale rilascia a sua volta i certificati CERT.DPauth.SIG, CERT.DPpb.SIG, CERT.DSauth.SIG.
  - Variante C: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato; il CI subordinato rilascia certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia i certificati CERT.DPauth.SIG, CERT.DPpb.SIG; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DSauth.SIG.
- Porzione della catena comprendente il CI e i certificati TLS di SM-DP+ e SM-DS: è riportata nella figura 2.8 tratta da [3] e prevede quattro varianti differenti.

Tabella 2.3: Certificati in RSP

Nome	Descrizione	Note
CERT.CI.SIG	Certificato GSMA CI	Viene firmato e rilasciato da se
		stesso.
CERT.CISubCA.SIG	Certificato GSMA CI subordina-	Se esiste, viene firmato e rilascia-
	to	to dal CI root.
CERT.EUM.SIG	Certificato EUM	Viene firmato e rilasciato dal CI
		(root o subordinato).
CERT.EUMSubCA.SIG	Certificato EUM subordinato	Se esiste, viene firmato e rilascia-
		to dall'EUM root.
CERT.DPSubCA.SIG	Certificato SM-DP+ intermedia-	Viene firmato e rilasciato dal CI
	rio	(root o subordinato).
CERT.DPauth.SIG	Certificato SM-DP+ per auten-	Viene firmato e rilasciato dal
	ticarsi all'eUICC	SM-DP+ intermediario o dal CI
		(root o subordinato).
CERT.DPpb.SIG	Certificato SM-DP+ per rilascia-	Viene firmato e rilasciato dal
	re e firmare i profili eSIM	SM-DP+ intermediario o dal CI
		(root o subordinato).
CERT.DP.TLS	Certificato TLS di SM-DP+	Viene firmato e rilasciato dal
		SM-DP+ intermediario o dal CI
		(root o subordinato).
CERT.DSSubCA.SIG	Certificato SM-DS intermediario	Viene firmato e rilasciato dal CI
		(root o subordinato).
CERT.DSauth.SIG	Certificato SM-DS	Viene firmato e rilasciato dal
		SM-DS intermediario o dal CI
		(root o subordinato).
CERT.DS.TLS	Certificato TLS di SM-DS	Viene firmato e rilasciato dal
		SM-DS intermediario o dal CI
		(root o subordinato).
CERT.EUICC.SIG	Certificato eUICC	Viene firmato e rilasciato dal-
		l'EUM (root o subordinato).
CERT.CA.SIG	Certificato di una qualunque CA	Può firmare e rilasciare certifica-
	pubblica	ti TLS.

- Variante O (originale): il CI root rilascia direttamente i certificati CERT.DP.TLS, CERT.DS.TLS.
- Variante A: il CI root rilascia i certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia il certificato CERT.DP.TLS; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DS.TLS.
- Variante B: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato, il quale rilascia a sua volta i certificati CERT.DP.TLS, CERT.DS.TLS.
- Variante C: il CI root rilascia certificati per il CI subordinato; il CI subordinato rilascia certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia il certificato CERT.DP.TLS; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DS.TLS.

Per quanto riguarda i certificati TLS, al posto del CI, può esserci come root qualunque CA pubblica, come mostrato nella figura 2.9 tratta da [3]. Anche con questa soluzione esistono diverse varianti.

- Prima variante OO (originale): la CA pubblica root rilascia direttamente i certificati CERT.DP.TLS, CERT.DS.TLS.
- Seconda variante OO: la CA pubblica root rilascia certificati per la CA pubblica subordinata, la quale rilascia a sua volta i certificati CERT.DP.TLS, CERT.DS.TLS.
- Prima variante AA: la CA pubblica rilascia certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia il certificato CERT.DP.TLS; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DS.TLS.

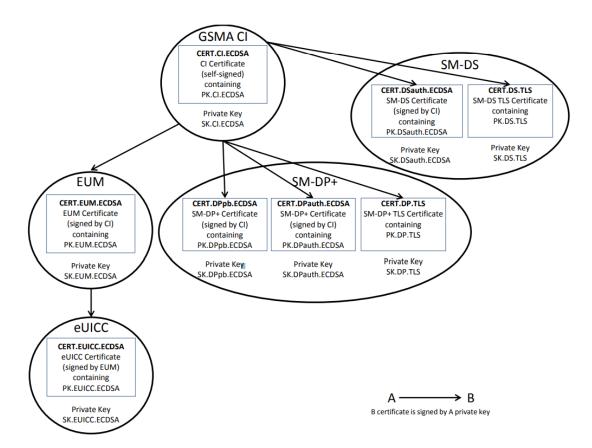


Figura 2.5: Catena di certificati definita originariamente dalla PKI di RSP.

• Seconda variante AA: la CA pubblica rilascia certificati per la CA pubblica subordinata; la CA pubblica subordinata rilascia certificati per l'SM-DP+ intermediario e l'SM-DS intermediario; l'SM-DP+ intermediario rilascia il certificato CERT.DP.TLS; l'SM-DS intermediario rilascia il certificato CERT.DS.TLS.

All'interno della PKI, il Certificate Issuer di GSMA (CI) è la Root Certification Authority del servizio RSP e, di conseguenza, rappresenta il nodo radice della catena. Inoltre, tutti i certificati possono essere rilasciati direttamente dal CI (root o subordinato), fatta eccezione di CERT.EUICC.SIG che, invece, viene rilasciato dall'EUM (root o subordinato). Tutti i certificati che possono essere rilasciati direttamente dal CI hanno la possibilità di essere revocati in qualunque momento, in particolar modo se le entità corrispondenti (CI, EUM, SM-DP+, SM-DS) vengono compromesse. D'altra parte, i certificati eUICC (CERT.EUICC.SIG) non vengono revocati in modo individuale: di fatto, è difficile che un singolo eUICC venga compromesso. Piuttosto, è più verosimile che un modello eUICC o un intero batch di produzione di eUICC venga dichiarato come compromesso; quando ciò avviene, quello che si fa è revocare direttamente il certificato EUM (CERT.EUM.SIG) associato a quel modello o batch di produzione di eUICC [3].

Il CI fornisce una Certificate Revocation List (CRL), che è la lista dei certificati revocati tra tutti i certificati non scaduti che erano stati rilasciati da quello stesso CI. Ciascun CI, per giunta, deve pubblicare la propria CRL sia periodicamente, sia ogni volta che viene revocato un particolare certificato [3].

In realtà, i certificati relativi alla PKI di RSP di cui si è discusso finora non sono gli unici certificati utilizzati per effettuare il deployment dei profili eSIM: esiste anche un certificato per firmare l'applicazione LPA e un certificato da inserire in ciascun profilo eSIM da distribuire all'end user. Dove entrano in gioco tali certificati? Con riferimento alla guida di Android per le API e per l'implementazione del deployment dei profili eSIM [6], l'interazione tra un'applicazione LPA e l'interfaccia all'eUICC (legata al componente EuiccManager in [6]) può avvenire solo se l'applicazione dispone dei privilegi dell'operatore. Di norma, tali privilegi sono conferiti all'applicazione se il certificato usato per firmarla coincide col certificato presente nel profilo fornito da SM-DP+.

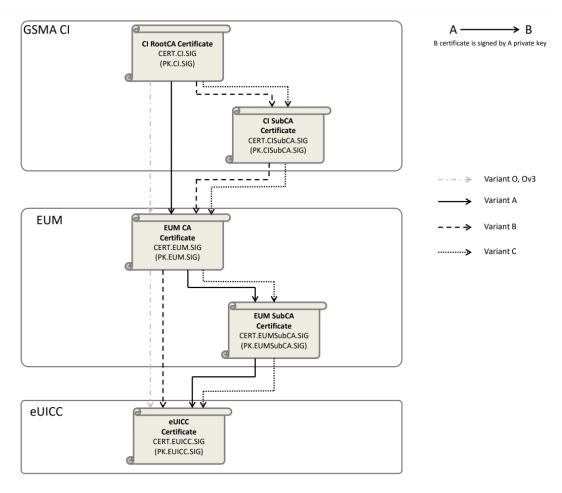


Figura 2.6: Prima porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP.

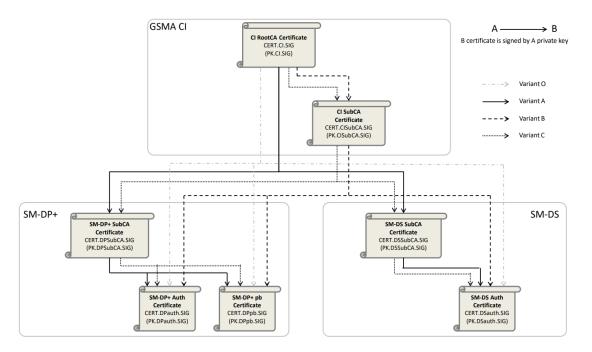


Figura 2.7: Seconda porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP.



Figura 2.8: Terza porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP.

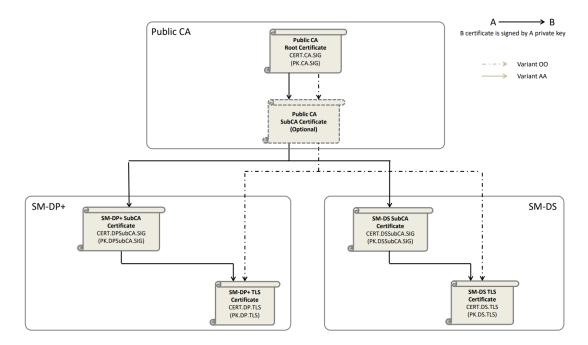


Figura 2.9: Quarta porzione dell'attuale catena di certificati definita dalla PKI di RSP.

## 2.3.3 Aggiornamento delle chiavi pubbliche nell'eUICC

L'eUICC può fornire un meccanismo per aggiornare il set di chiavi pubbliche memorizzate nell'ECASD dell'eUICC (che sono chiavi a lunga durata). L'implementazione di tale meccanismo è lasciata all'EUM o al produttore del dispositivo mobile e, stando alla guida ufficiale di GSMA [3], deve essere sicura. Tuttavia, nel momento in cui un'implementazione è affidata a terze parti, nessuno può garantire con certezza che la prescrizione sulla sicurezza venga rispettata, poiché non vengono seguite delle linee guida standard e consolidate. Di conseguenza, nei capitoli successivi potrebbe essere utile approfondire mediante degli esperimenti pratici il funzionamento dell'aggiornamento del set di chiavi poste nell'ECASD e stabilire così se esiste qualche vulnerabilità da sfruttare a vantaggio di un attaccante.

#### Contenuto dell'ECASD

Tutti gli eUICC devono avere un ECASD che contenga [3]:

- la chiave privata dell'eUICC (SK.EUICC.SIG);
- il certificato dell'eUICC (CERT.EUICC.SIG) contenente la chiave PK.EUICC.SIG, che è la chiave pubblica dell'eUICC;
- la chiave pubblica del CI root (PK.CI.SIG);
- il certificato dell'EUM (CERT.EUM.SIG) e, opzionalmente, il certificato degli EUM subordinati (CERT.EUMSubCA.SIG);
- un keyset dell'EUM per il rinnovo di chiavi e certificati.

### Quando avviene l'aggiornamento delle chiavi?

La necessità di rinnovare le chiavi contenute nell'ECASD può presentarsi in due casi [3].

- L'applicazione LPA ha determinato che il Public Key identificator (i.e. la rappresentazione in esadecimale dell'identificatore della chiave pubblica) del CI non è supportato dall'eUICC.
- Durante la procedura di Common Mutual Authentication, il server SM-DP+ ha restituito un certificato CERT.DPauth.SIG che ha come parent un Root Certificate non supportato dall'eUICC.

# 2.4 Interazione tra eUICC, LPA, SM-DP+ e operatore

#### 2.4.1 Sicurezza TLS

Il protocollo TLS, la cui versione 1.2 è definita in RFC 5246 [7] e la cui versione 1.3 è definita in RFC 8446 [8], è utilizzato per proteggere il traffico sulle interfacce ES2+ (tra server SM-DP+ e operatore) e ES9+ (tra server SM-DP+ e LPA), dove è prevista la mutua autenticazione tra le parti. La documentazione di GSMA di riferimento [3] sottolinea l'obbligatorietà di fare uso di TLS v1.2 sia per gli algoritmi di autenticazione e autorizzazione, sia per l'integrità dei messaggi, sia per la confidenzialità. In realtà, introduce anche la possibilità (e suggerisce) di utilizzare TLS v1.3, che è la versione più recente di TLS e risolve le vulnerabilità che caratterizzano TLS v1.2, per cui, in linea di principio, dovrebbe risultare particolarmente difficoltoso da penetrare. Tuttavia, attualmente sembra essere solo un suggerimento, per cui nei capitoli successivi potrebbe essere necessario verificare a livello pratico qual è la versione di TLS utilizzata per proteggere la comunicazione tra LPA e server SM-DP+.

Un discorso analogo vale per l'interazione che si ha nella mutua autenticazione tra l'eUICC e il server SM-DP+, dove le due parti interagiscono tra loro tramite un TLS tunnel [4]. Per quanto invece riguarda la comunicazione tra eUICC e applicazione LPA, è richiesto l'utilizzo di un pairwise secure channel (ovvero di un canale di comunicazione sicuro rispetto alla confidenzialità e all'autenticazione dei messaggi) che collega le due parti all'interno del dispositivo mobile [4]. Tuttavia, non esiste una specifica universale che imponga l'utilizzo di un particolare protocollo di crittografia per proteggere il pairwise secure channel; il protocollo più utilizzato a tal proposito rimane TLS ma, di nuovo, potrebbe essere necessario stabilire con un approccio pratico se nel canale di comunicazione tra eUICC e LPA viene utilizzato TLS oppure un protocollo differente.

## 2.4.2 Regole per la comunicazione in RSP

Qualunque comunicazione remota definita per RSP deve far fede alle regole riportate di seguito [3].

- Mutua autenticazione tra eUICC e server SM-DP+: il server deve essere autenticato per primo da parte dell'eUICC, dove il processo di autenticazione deve includere la verifica di una catena di certificati del server. D'altra parte, l'eUICC deve essere autenticato in un secondo momento da parte del server, dove il processo di autenticazione, di nuovo, deve includere la verifica di una catena di certificati dell'eUICC; l'autenticazione dell'eUICC non si applica all'LPA.
- Privacy dei dati: l'eUICC, in quanto client, non deve rivelare alcuna informazione privata a un server SM-DP+ non autenticato. Inoltre, non deve generare materiale firmato prima del completamento del processo di autenticazione del server.
- Protezione della comunicazione: quando possibile, la comunicazione tra eUICC e server SM-DP+, oltre a essere protetta dall'integrità dei messaggi, dalla cifratura e dall'autenticazione del mittente, dovrebbe essere caratterizzata dalla proprietà di Perfect Forward Secrecy. Secondo tale proprietà, se anche una chiave a lungo termine viene compromessa, le chiavi di sessione generate a partire da essa rimangono comunque riservate.
- Autorizzazione: il server SM-DP+ deve sempre verificare che il client che ha inviato una richiesta sia effettivamente autorizzato prima di far partire l'esecuzione della funzione desiderata.

#### 2.4.3 Step dell'interazione in RSP

L'interazione tra le parti, nel contesto del protocollo RSP, avviene in quattro fasi distinte: profile ordering, download initialization, common handshake e profile download [4].

- Profile ordering & download initialization: nella prima fase, l'operatore richiede al server SM-DP+ di preparare un profilo eSIM, e il server gli restituisce dei download initialization pointer (che possono essere rappresentati ad esempio da un codice di attivazione). Nella seconda fase, l'operatore consegna i download initialization pointer all'LPA in modo tale che poi sia possibile effettuare il download vero e proprio del profilo. Per questi primi due step, si possono seguire tre tipi di approcci differenti:
  - 1. Default server approach: la figura 2.10 tratta da [4] mostra questo approccio. L'operatore (indicato con MNO Mobile Network Operator) pre-condivide con l'eUICC l'indirizzo S del server. Quando vuole effettuare una nuova sottoscrizione e ottenere così un nuovo profilo, l'end user contatta l'operatore (messaggio 0), il quale ordina al server SM-DP+ il profilo per l'identificatore U dell'eUICC target (messaggio 1). Il server crea il nuovo profilo e lo invia all'operatore (messaggio 2), il quale notifica l'utente (messaggio 3). A tal punto, l'applicazione LPA viene avviata e, tramite un'operazione di get, recupera S dall'eUICC.
  - 2. Activation Code approach: la figura 2.11 tratta da [4] mostra questo secondo approccio. L'operatore ordina al server SM-DP+ dei profili (messaggio 1), e il server li rende disponibili con un codice di attivazione (tipicamente un codice QR) e li restituisce all'operatore (messaggio 2). Il codice di attivazione include l'indirizzo S del server, l'identificatore  $I_{ac}$  del profilo e, opzionalmente, l'OID, ovvero l'identificatore del server SM-DP+. Quando l'end user vuole effettuare una nuova sottoscrizione e ottenere così un nuovo profilo, contatta l'operatore (messaggio 0, che può essere inviato sia prima che dopo l'interazione tra operatore e SM-DP+ server appena descritta), il quale restituisce il codice di attivazione opportuno (messaggio 3).
  - 3. SM-DS assisted approach: è un approccio analogo all'Activation Code, con la differenza che SM-DP+ si appoggia sui server SM-DS per comunicare con l'eUICC.
- Common handshake: questa fase, nota anche come Common Mutual Authentication, coinvolge tre attori fondamentali: il server SM-DP+, l'applicazione LPA e l'eUICC. I relativi dettagli sono riportati nella sezione 2.4.5.

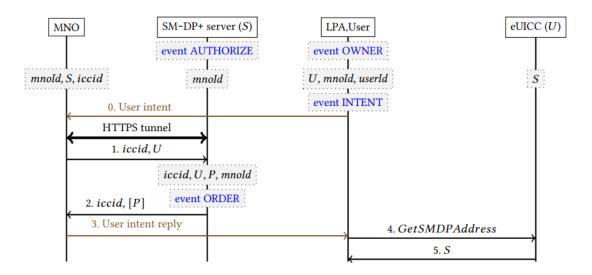


Figura 2.10: Approccio default server per le fasi di profile ordering e download initialization.



Figura 2.11: Approccio Activation Code per le fasi di profile ordering e download initialization.

• Profile download: in quest'ultima fase, i cui dettagli sono riportati nella sezione 2.4.6, viene calcolato uno shared secret da cui, mediante una key derivation function (KDF), saranno derivate le chiavi di sessione k (per la cifratura) e k' (per l'integrità dei dati). Avviene poi il download del profilo eSIM, in cui il server SM-DP+ invia all'LPA il profilo cifrato con la chiave k e l'operatore di riferimento, dove entrambe le informazioni sono firmate singolarmente con la chiave k' mediante il meccanismo di message authentication code (MAC). Dopodiché, l'LPA mostra l'operatore all'utente, che dovrà stabilire se è corretto: se sì, l'LPA inoltra tutte le informazioni all'eUICC il quale, dopo aver derivato a sua volta le chiavi di sessione k, k', dovrà decriptare il profilo P, che risulterà finalmente essere utilizzabile.

### 2.4.4 Ciclo di vita dei profili in SM-DP+

Prima di approfondire più nel dettaglio l'interazione in RSP, è bene illustrare il ciclo di vita dei profili eSIM.

La tabella 2.4 tratta da [3][5] fornisce un elenco degli stati in cui ciascun profilo eSIM può trovarsi nell'arco della sua esistenza. Nelle figure 2.12, 2.13 tratte da [3][5], invece, sono mostrati due diagrammi a stati finiti che illustrano per bene il ciclo di vita dei profili in SM-DP+.



Figura 2.12: Primo diagramma a stati per i profili eSIM.



Figura 2.13: Secondo diagramma a stati per i profili eSIM.

Tabella 2.4: Stati dei profili eSIM

Nome	Descrizione	
Available II profilo è disponibile nell'inventory del server SM-DP+.		
Allocated Il profilo è riservato per il download senza essere linkato a un EID (eUICC ID		
Linked Il profilo è riservato per il download ed è linkato a un EID.		
Confirmed II profilo è riservato per il download (che sia esso linkato o non linkato		
	EID) col Matching ID (i.e. il codice che identifica la transazione di download)	
	e il codice di conferma (i.e. il codice che deve essere inserito dall'end user), se	
	richiesti.	
Released Il profilo è pronto per il download e l'installazione dopo che l'operatore		
	tuato la configurazione di rete.	
Downloaded	Il profilo è stato consegnato all'LPA (i.e. è stato scaricato).	
Installed	Il profilo è stato installato sull'eUICC con successo.	
Error	Il profilo non è stato installato a causa di una condizione di errore.	
Unavailable Il profilo non può essere più riutilizzato da SM-DP+.		

Con riferimento alla figura 2.12, a partire dallo stato Available:

- Si passa allo stato Allocated se si effettua l'ordine di download senza specificare l'EID.
- Si passa allo stato Linked se si effettua l'ordine di download specificando l'EID.

A partire dallo stato Allocated:

- Si passa allo stato Confirmed se si conferma l'ordine di download con releaseFlag=false.
- Si passa allo stato Released se si conferma l'ordine di download con releaseFlag=true.

A partire dallo stato Linked:

- Si passa allo stato Confirmed se si conferma l'ordine di download con releaseFlag=false.
- Si passa allo stato Released se si conferma l'ordine di download con releaseFlag=true.

A partire dallo stato Confirmed:

• Si passa allo stato Released se si effettua il rilascio del profilo in modo tale che sia effettivamente pronto per il download e l'installazione.

A partire dallo stato Released:

- Si passa allo stato Downloaded se il profilo viene consegnato all'LPA con successo.
- Si passa allo stato Error se si ha un errore nel consegnare il profilo all'LPA.

A partire dallo stato Downloaded:

- Si passa allo stato Installed se il profilo viene installato sull'eUICC con successo.
- Si passa allo stato Error se si ha un errore nell'installare il profilo sull'eUICC.

Con riferimento alla figura 2.13, a partire dagli stati Allocated / Linked / Confirmed / Released:

- Si torna allo stato Available se l'ordine di download viene annullato con finalProfileStatusIndicator=Available.
- Si passa allo stato Unavailable se l'ordine di download viene annullato con final ProfileStatusIndicator=Unavailable.

A partire dallo stato Error:

- Si torna allo stato Available con una transizione automatica oppure se l'ordine di download viene annullato con finalProfileStatusIndicator=Available.
- Si passa allo stato Unavailable con una transizione automatica oppure se l'ordine di download viene annullato con finalProfileStatusIndicator=Unavailable.

### 2.4.5 Dettagli sulla Common Mutual Authentication

La figura 2.14 ripresa da [3] illustra tutti i messaggi che il server SM-DP+, l'LPA e l'eUICC si scambiano tra loro e le operazioni che queste tre entità svolgono durante la procedura di Common Mutual Authentication. Tutti i relativi dettagli [3] sono spiegati nelle sottosezioni successive. Si osservi che l'intero meccanismo resta valido e invariato se si ha un server SM-DS al posto del server SM-DP+.

#### Condizioni iniziali

- Il server SM-DP+ è dotato di:
  - certificato CERT.DPauth.SIG;
  - chiave privata SK.DPauth.SIG;
  - certificato del CI (CERT.CI.SIG);
  - certificato TLS CERT.DP.TLS;
  - chiave privata TLS SK.DP.TLS;
  - certificati di SM-DP+ intermediari, se esistenti (CERT.DPSubCA.SIG).
- L'eUICC, d'altra parte, è dotato di:
  - certificato CERT.EUICC.SIG;
  - chiave privata SK.EUICC.SIG;
  - certificato dell'EUM (CERT.EUM.SIG);
  - certificati di CI subordinati, se esistenti (CERT.CISubCA.SIG);
  - certificati di EUM subordinati, se esistenti (CERT.EUMSubCA.SIG);
  - chiave pubblica del CI (PK.CI.SIG).

#### Procedimento

- 1. Il primo step, che è opzionale, si articola in tre punti:
  - a) Se non lo aveva già fatto in un momento precedente, l'LPA richiede le informazioni dell'eUICC (i.e. Specification Version Number e identificatori delle chiavi pubbliche del CI che possono essere utilizzate per autenticare il server e per firmare i propri dati) identificate dalla variabile euiccInfo1.
  - b) L'eUICC restituisce euiccInfo1 all'LPA.
  - c) Se esiste una restrizione sulle chiavi pubbliche consentite del CI, l'LPA crea una nuova istanza di euiccInfo1 senza le chiavi pubbliche non compatibili del CI. Se dopo questa operazione rimane una lista vuota di chiavi pubbliche, l'LPA informa l'end user che la procedura di mutua autenticazione deve terminare.
- 2. L'LPA richiede all'eUICC una challenge (euiccChallenge).
- 3. L'eUICC genera la challenge che successivamente dovrà essere firmata dal server SM-DP+ per l'autenticazione del server stesso.
- 4. L'eUICC restituisce la challenge all'LPA.
- 5. L'LPA stabilisce una nuova connessione HTTPS col server SM-DP+. Il setup della sessione TLS, poiché non può riutilizzare le chiavi da una sessione precedente, deve prevedere un nuovo key exchange, che avviene nella fase del TLS handshake. Qui il server fornisce all'LPA un certificato CERT.DP.TLS e l'LPA deve verificarne la validità; se l'LPA non riesce a effettuare la verifica, il server deve inviargli un certificato CERT.DP.TLS differente, e così via, fin tanto che l'LPA non sarà riuscito a validare un certificato oppure il numero di tentativi per ritrasmettere il certificato non avrà raggiunto il limite massimo. In questo secondo caso l'LPA interrompe la procedura di Common Mutual Authentication.
- 6. L'LPA invoca la funzione *InitiateAuthentication* passandovi come parametri le proprie capability, euiccChallenge, euiccInfo1 e l'indirizzo SM-DP+, il quale viene usato dall'LPA per accedere al server.

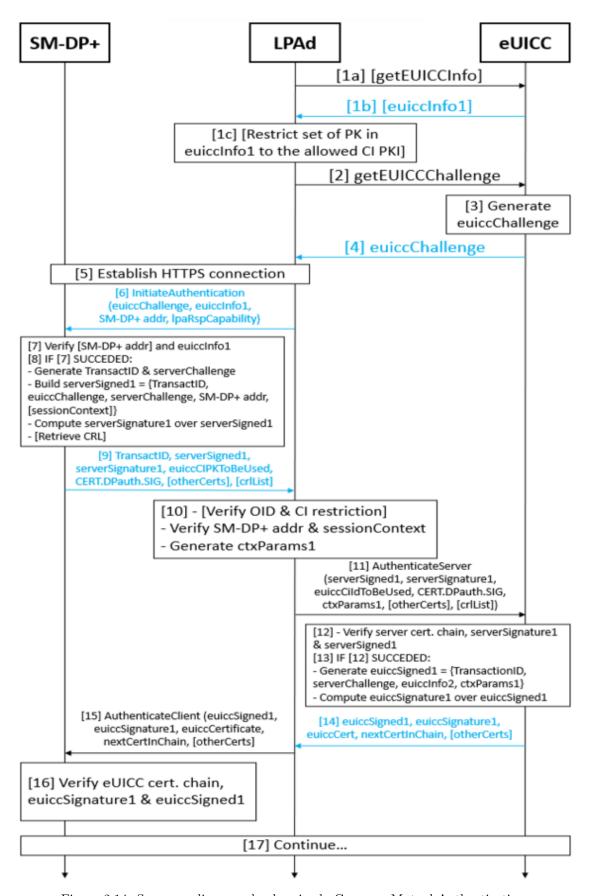


Figura 2.14: Sequence diagram che descrive la Common Mutual Authentication.

- 7. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare che l'indirizzo SM-DP+ inviato dall'LPA sia valido.
  - Verificare il contenuto della variabile euiccInfo1, incluse le chiavi pubbliche del CI, tra cui deve essercene almeno una che può essere accettata dal server stesso.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, il server restituisce una condizione di errore e l'LPA interrompe la procedura di Common Mutual Authentication.

- 8. Il server SM-DP+ esegue le seguenti altre operazioni:
  - Generare un ID di transazione che serve per identificare la sessione RSP.
  - Generare una challenge (serverChallenge) che dovrà essere firmata dall'eUICC per l'autenticazione dell'eUICC stesso.
  - Generare una struttura dati serverSigned1 a partire dall'ID di transazione, da euicc-Challenge, da serverChallenge, dall'indirizzo SM-DP+ ed eventualmente dal contesto di sessione.
  - Calcolare la serverSignature1 a partire da serverSigned1, utilizzando la chiave privata SK.DPauth.SIG.
  - Se sia l'eUICC che l'LPA prevedono il crlStaplingV3Support, che è la funzionalità che permette al server di fornire una Certificate Revocation List (CRL), il server deve anche recuperare la CRL per ciascun certificato che abbia l'estensione CRLDistributionPoints (i.e. per ciascun certificato che dà informazioni su dove è possibile ottenere una CRL).
- 9. Il server SM-DP+ restituisce all'LPA alcune informazioni, tra cui l'ID della transazione, serverSigned1, serverSignature1, euiccCIPKToBeUsed (che dovrà corrispondere alla chiave pubblica del CI accettata tra quelle proposte dall'eUICC), il certificato CERT.DPauth.SIG, eventuali altri certificati ed eventualmente la CRL.
- 10. L'LPA esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare l'OID, che è l'Object Identifier del server SM-DP+ (se fornito in precedenza).
  - Verificare che l'indirizzo SM-DP+ restituito dal server (incapsulato in serverSigned1) matchi con l'indirizzo SM-DP+ che l'LPA aveva inviato allo step (6).
  - Verificare che la chiave pubblica associata del Root della certificate chain associata al certificato CERT.DPauth.SIG sia inclusa in euiccInfo1 (se l'opzione euiccCiUpdateSupport dell'LPA è attiva).
  - Effettuare altre verifiche sui certificati che non verranno approfondite in questa sede.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, l'LPA interrompe la procedura di Common Mutual Authentication. In caso contrario, procede col generare la struttura dati ctxParams1, che dovrà essere inviata all'eUICC affinché venga poi inclusa tra i dati firmati.

- 11. L'LPA invoca la funzione AuthenticateServer passandovi come parametri serverSigned1, serverSignature1, euiccCiIdToBeUsed, il certificato CERT.DPauth.SIG, eventuali altri certificati, ctxParams1 ed eventualmente la CRL.
- 12. L'eUICC esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare il certificato CERT.DPauth.SIG e altri eventuali certificati nella catena.
  - Verificare serverSignature1.
  - Verificare che l'euiccChallenge contenuta in serverSigned1 matchi con la challenge generata dall'eUICC stessa allo step (3).
  - Verificare che la chiave pubblica del CI sia effettivamente supportata.
  - Se il contesto di sessione prevede il crlStaplingV3Support, l'eUICC deve anche verificare la validità della CRL e assicurarsi che nessun certificato all'interno della certificate chain sia stato revocato.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, la procedura di Common Mutual Authentication deve essere interrotta. In caso contrario, il server SM-DP+ risulta autenticato all'eUICC.

- 13. L'eUICC esegue le seguenti altre operazioni:
  - Generare la struttura dati euiccSigned1 a partire dall'ID di transazione, dall'indirizzo del server SM-DP+, da serverChallenge, da euiccInfo2 e da ctxParams1, dove euiccInfo2 è un sovrainsieme di euiccInfo1 e comprende le informazioni complete dell'eUICC. Si noti che euiccChallenge non è incluso in euiccSigned1.
  - Calcolare la euiccSignature1 a partire da euiccSigned1, utilizzando la chiave privata SK.EUICC.SIG.
- 14. L'eUICC restituisce all'LPA alcune informazioni, tra cui euiccSigned1, euiccSignature1 e la catena di certificati dell'eUICC.
- 15. L'LPA invoca la funzione *AuthenticateClient* passandovi come parametri euiccSigned1, euicc-Signature1 e la catena di certificati dell'eUICC.
- 16. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare che l'ID di transazione contenuto in euiccSigned1 corrisponda a quello comunicato dal server stesso allo step (9).
  - Verificare che il certificato root della certificate chain comunicata dall'eUICC corrisponda con quella selezionata dal server stesso (euiccCIPKToBeUsed) durante l'esecuzione della funzione *InitiateAuthentication*.
  - Verificare che la certificate chain dell'eUICC sia valida.
  - Verificare euiccSignature1.
  - Verificare che la serverChallenge contenuta in euiccSigned1 matchi con la challenge generata dal server stesso allo step (8).

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, il server restituisce una condizione di errore e l'LPA interrompe la procedura di Common Mutual Authentication. In caso contrario, l'eUICC risulta autenticato al server SM-DP+.

In definitiva, in questa sezione è emerso come l'LPA svolga sì il ruolo di relay nell'interazione tra server SM-DP+ ed eUICC, ma svolge anche delle importanti funzioni di sicurezza. Infatti, com'è stato già menzionato, si occupa anzitutto di verificare che il certificato CERT.DP.TLS sia valido e, in un secondo momento, effettua altri controlli sull'OID, sull'indirizzo del server SM-DP+, sulla chiave pubblica associata al certificato CERT.DPauth.SIG e sulla certificate chain del server nello specifico. Tale caratteristica implica la necessità di considerare l'applicazione LPA come un'entità trusted, il che non è fortemente indicato dal punto di vista della sicurezza.

#### 2.4.6 Dettagli su download e installazione dei profili

La figura 2.15 ripresa da [3] illustra tutti i messaggi che l'operatore, il server SM-DP+, l'LPA e l'eUICC si scambiano tra loro e le operazioni che queste quattro entità svolgono durante la procedura di download e installazione dei profili. Tutti i relativi dettagli [3] sono spiegati nelle sottosezioni successive. Anche qui l'intero meccanismo resta valido se si ha un server SM-DS al posto del server SM-DP+, a meno di variazioni di poco conto.

#### Condizioni iniziali

- L'applicazione LPA potrebbe aver recuperato l'indirizzo del server SM-DP+ e l'identificativo della chiave pubblica del CI Root consentita; se tale identificativo viene effettivamente recuperato a partire dall'eUICC, allora l'LPA deve restringere l'insieme degli identificativi delle chiavi pubbliche dei CI Root compatibili a quel valore.
- Per ogni profilo nello stato Released il server SM-DP+ mantiene un contatore dei tentativi di download di quel profilo e un contatore dei tentativi di immissione del codice di conferma. Di fatto, il server deve limitare il valore di questi due contatori.
- Se è richiesto l'Activation Code per il download e l'installazione del profilo, l'end user deve averlo già immesso all'LPA.

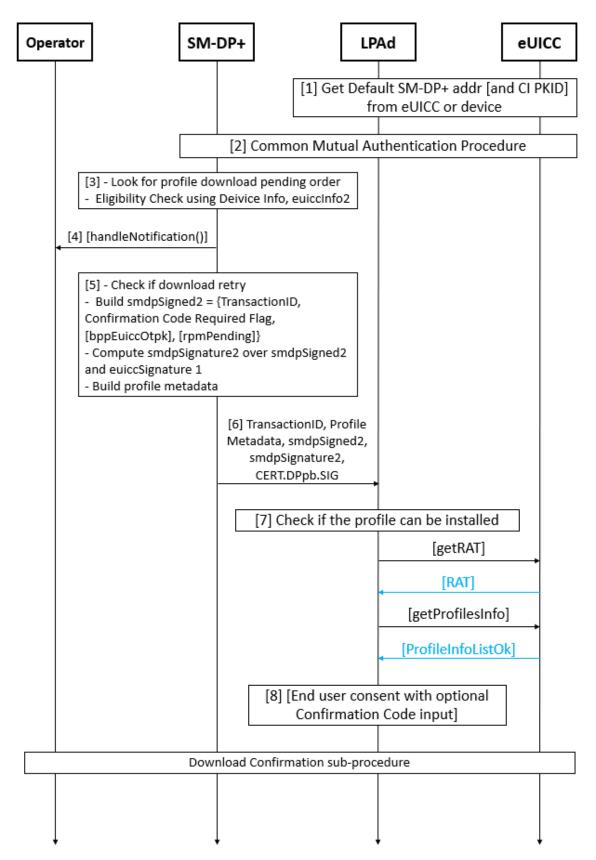


Figura 2.15: Sequence diagram che descrive il download e l'installazione dei profili.

#### **Procedimento**

- 1. Se non lo ha già fatto in precedenza e se è necessario, l'applicazione LPA effettua il parsing dell'Activation Code: così ottiene l'indirizzo del server SM-DP+ e, opzionalmente, l'OID del server SM-DP+ e l'identificativo della chiave pubblica del CI Root.
- 2. Viene eseguita la procedura di Common Mutual Authentication definita nella sezione 2.4.5. In particolare, nel messaggio Authenticate Client, l'LPA deve specificare il Matching ID, che è l'identificatore della transazione di download corrente e, dunque, individua esattamente il profilo che si vuole installare.
- 3. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare che esista un profilo correlato al Matching ID ricevuto in Authenticate Client.
  - Se l'ordinazione di download del profilo è già linkato a un EID, verificare che quest'ultimo corrisponda all'EID dell'eUICC appena autenticato.
  - Verificare che il profilo sia nello stato Released o, nel caso di retry a seguito del fallimento di un'installazione precedente, nello stato Downloaded.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, la procedura di download e installazione del profilo deve essere interrotta. In caso contrario, il server SM-DP+ deve procedere con le seguenti altre azioni:

- Incrementare il contatore dei tentativi di download del profilo target. Se il numero massimo di tentativi viene sforato, il server deve notificare l'operatore del fallimento del download e l'intera procedura deve terminare.
- Effettuare i check di idoneità opportuni.
- 4. Il server SM-DP+ notifica l'operatore con l'esito dei check di validità mediante la funzione handleNotification (step opzionale). La comunicazione tra server e operatore è protetta dall'uso di un pairwise secure channel, come nell'interazione tra eUICC e LPA; anche qui il protocollo più utilizzato è TLS ma non viene imposto dallo standard di GSMA. Di conseguenza, potrebbe essere nuovamente utile stabilire empiricamente se nel canale di comunicazione tra server SM-DP+ e operatore viene utilizzato TLS o meno.
- 5. Se i check di idoneità falliscono, allora il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Portare il profilo target allo stato Error.
  - Restituire uno status di errore all'LPA in modo tale che l'intera procedura termini.

In caso contrario, il server SM-DP+ esegue le seguenti altre operazioni:

- Determinare se è richiesto un codice di conferma (Confirmation Code) per l'ordinazione pendente.
- Generare una struttura dati smdpSigned2 che contiene le proprie informazioni.
- Calcolare smdpSignature2, che è un fingerprint ottenuto da smdpSigned2 ed euiccSignature1, dove euiccSignature1 è un'informazione che è stata scambiata durante la fase di Common Mutual Authetication.
- Generare i metadati del profilo target.
- 6. Il server SM-DP+ fornisce all'LPA la risposta ad *authenticateClient* (funzione invocata durante la procedura di Common Mutual Authentication), che comprende transactionId, i metadati del profilo, smdpSigned2, smdpSignature2 e CERT.DPpb.SIG.
- 7. L'LPA verifica se il profilo può essere effettivamente installato. Per far ciò, deve ricorrere a un'apposita struttura dati detta Rules Authorisation Table (RAT) e/o alla lista dei profili installati. Se non dispone già di queste informazioni, deve richiederle all'eUICC invocando le funzioni getRAT e/o getProfilesInfo. Informazioni più dettagliate sulla RAT e, più in generale, sulla gestione delle policy dei profili, sono riportate nella sezione 2.5.

8. Se necessario, l'LPA richiede all'end user di inserire il codice di conferma che l'operatore gli aveva fornito. In caso contrario, l'LPA richiede una conferma semplice (Simple Confirmation) sul download del profilo, che può prevedere poche semplici opzioni di risposta come 'Yes', 'No', 'Not now'. Se l'end user non inserisce correttamente il codice di conferma o non risponde positivamente alla conferma semplice, si procede con la cancellazione della sessione (Common Cancel Session Procedure, i cui dettagli sono riportati nella sezione 2.4.9); altrimenti, l'installazione del profilo può completarsi con successo mediante la sotto-procedura di Download Confirmation, che verrà illustrata qui di seguito.

# 2.4.7 Sotto-procedura di Download Confirmation

La figura 2.16 ripresa da [3] illustra tutti i messaggi che l'operatore, il server SM-DP+, l'LPA e l'eUICC si scambiano tra loro e le operazioni che queste quattro entità svolgono durante la sotto-procedura di Download Confirmation, che conclude la procedura di download e installazione dei profili introdotta poc'anzi. Tutti i relativi dettagli [3] sono spiegati nelle sottosezioni successive. Ancora una volta i passaggi rimangono gli stessi se si ha un server SM-DS al posto del server SM-DP+.

#### Condizioni iniziali

• L'end user ha consentito con successo il download del profilo target.

#### Procedimento

- 1. L'LPA invoca la funzione *prepareDownload* passandovi come parametri le informazioni precedentemente ricevute del server SM-DP+ (come smdpSigned2, smdpSignature2 e il certificato CERT.DPpb.SIG) e opzionalmente l'hash del codice di conferma (Confirmation Code).
- 2. L'eUICC esegue le seguenti operazioni:
  - Verificare che CERT.DPpb.SIG sia un certificato valido.
  - Verificare che CERT.DPauth.SIG e CERT.DPpb.SIG appartengano alla medesima entità e siano state rilasciate dalla medesima CA.
  - Verificare smdpSignature2.
  - Verificare che l'ID di transazione contenuto in smdpSigned2 corrisponda con l'ID di transazione che identifica la sessione RSP corrente.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, l'eUICC deve restituire uno stato di errore e la procedura di download e installazione del profilo deve essere interrotta.

- 3. L'eUICC prosegue con le seguenti altre azioni:
  - Generare una coppia di chiavi one-time (otPK.EUICC.KA, otSK.EUICC.KA).
  - Generare la struttura dati euiccSigned2, che comprende l'ID di transazione, otPK.EUICC.KA
    ed eventualmente l'hash del Confirmation Code.
  - Calcolare euiccSignature2.
- 4. L'eUICC restituisce all'LPA la risposta a prepareDownload.
- 5. L'LPA invoca la funzione getBoundProfilePackage passandovi come parametri euiccSigned2 ed euiccSignature2.
- 6. Il server SM-DP+ verifica euiccSignature2 e stabilisce se è richiesto il codice di conferma: se sì, si procede con lo step (7), altrimenti si passa allo step (9).
- 7. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Recuperare l'hash del Confirmation Code ottenuto dalla funzione *confirmOrder* relativa alle fasi di profile ordering & download initialization, e calcolarne il valore atteso come SHA256(SHA256(Confirmation Code) transactionID).
  - Verificare che l'hash del Confirmation Code ricevuto all'interno di euiccSigned2 corrisponda col valore hash atteso.



Figura 2.16: Sequence diagram che descrive la sotto-procedura di Download Confirmation.

• Se la verifica dell'hash del Confirmation Code fallisce, incrementare di un'unità il contatore dei tentativi di immissione del codice e verificare che tale contatore non sfori il numero massimo ammissibile.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, il server SM-DP+ deve restituire uno stato di errore e la procedura di download e installazione del profilo deve essere interrotta. Più precisamente, se fallisce il controllo sul contatore dei tentativi di immissione del codice di attivazione, è necessario anche impostare il profilo target nello stato Error e passare allo step (8) prima di interrompere la procedura. Se invece i controlli vanno tutti a buon fine, si passa allo step (9).

- 8. Se il numero di tentativi di immissione del codice di attivazione supera il massimo stabilito, il server SM-DP+ informa l'operatore del fallimento mediante la funzione handleNotification; dopodiché, la procedura di download e installazione del profilo viene interrotta.
- 9. Il server SM-DP+ genera un Bound Profile Package.
- 10. Il server SM-DP+ può opzionalmente notificare l'operatore del completamento del download del profilo mediante la funzione handleNotification.
- 11. Il server SM-DP+ invia all'LPA la risposta a getBoundProfilePackage e imposta lo stato del profilo target a Downloaded.
- 12. Se l'LPA ha già trattato la struttura dati Profile Metadata in precedenza, allora deve assicurarsi che le informazioni contenute nel Bound Profile Package (BPP) appena ricevuto le informazioni relative ai metadati del profilo siano rimaste coerenti; se non dovessero esserlo, deve avviare la Common Cancel Session Procedure (2.4.9) per cancellare la sessione corrente.
- 13. L'LPA e l'eUICC si scambiano una serie di messaggi per effettuare opportuni controlli e per portare a termine l'installazione del profilo all'interno dell'eUICC.
- 14. L'LPA invoca la funzione *handleNotification* con lo scopo di consegnare il risultato dell'installazione del profilo al server SM-DP+, il quale risponderà con un semplice acknowledgement.
- 15. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Recuperare l'ordinazione di download del profilo target identificata dall'ID di transazione. Se viene ricevuto un ID di transazione ignoto, bisogna interrompere la procedura.
  - Chiudere l'ordinazione di download del profilo target e impostare il relativo stato a Installed o Error in base a quanto indicato dal risultato dell'installazione del profilo.
- 16. Eventualmente il server SM-DP+ invoca ancora una volta la funzione handleNotification specificando l'esito dell'installazione del profilo sull'eUICC.
- 17. Se oltre al server SM-DP+ è coinvolto anche un SM-DS, allora il server SM-DP+ esegue la procedura di eliminazione dell'evento dall'SM-DS.
- 18. Alla ricezione dell'acknowledgement da parte del server SM-DP+, l'LPA invoca la funzione removeNotificationFromList sull'eUICC.
- 19. L'eUICC cancella il risultato dell'installazione del profilo dalla propria memoria non volatile.
- 20. Se l'LPA aveva ricevuto rpmPending nel messaggio di risposta ad *authenticateClient*, allora dovrebbe iniziare a una sessione RSP aggiuntiva col server SM-DP+, settando l'operation-Type a RPM (Remote Profile Management).

### 2.4.8 Cambio di dispositivo

La figura 2.17 ripresa da [3] illustra tutti i messaggi che l'end user, l'LPA installata nel vecchio dispositivo, l'eUICC presente nel vecchio dispositivo, il server SM-DP+, l'LPA installata nel nuovo dispositivo, l'eUICC presente nel nuovo dispositivo e l'operatore (qui indicato come Service Provider) si scambiano tra loro e le operazioni che queste sette entità svolgono durante la procedura di trasferimento di un profilo dovuto al cambio di dispositivo. Tutti i relativi dettagli [3] sono spiegati nelle sottosezioni successive.

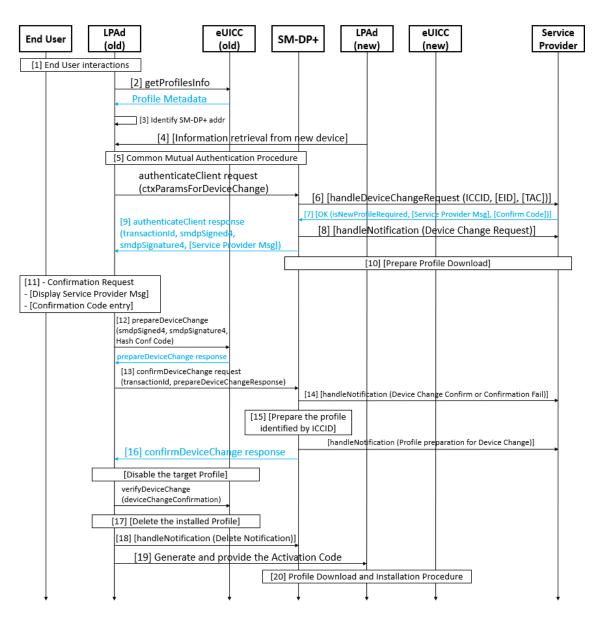


Figura 2.17: Sequence diagram che descrive il trasferimento di un profilo.

#### Condizioni iniziali

- Il Service Provider ha fornito al server SM-DP+ la configurazione e altre informazioni rilevanti per il cambio di dispositivo. Tutti questi dati devono essere contenuti anche nel profilo all'interno del vecchio dispositivo.
- L'end user possiede sia un vecchio dispositivo contenente un profilo, sia un nuovo dispositivo.
- L'eUICC e l'LPA del vecchio dispositivo supportano il cambio di dispositivo.

#### Procedimento

- 1. L'end user dà inizio all'operazione di cambio di dispositivo a partire dall'LPA del vecchio dispositivo e seleziona il profilo da installare nel nuovo dispositivo.
- 2. L'LPA del vecchio dispositivo recupera DeviceChangeConfiguration dai metadati del profilo. Se DeviceChangeConfiguration indica requestToDp, allora si passa allo step (3); se invece DeviceChangeConfiguration indica usingStoredAc, allora si passa allo step (17).
- 3. L'LPA del vecchio dispositivo determina l'indirizzo del server SM-DP+ a partire da Device-ChangeConfiguration.
- 4. Se DeviceChangeConfiguration indica che è richiesto l'EID e/o la TAC (Type Allocation Code, che è un codice a 8 cifre univoco per il dispositivo) del nuovo dispositivo, allora l'LPA del vecchio dispositivo recupera l'EID e/o la TAC dal nuovo dispositivo.
- 5. L'LPA del vecchio dispositivo dà inizio alla procedura di Common Mutual Authentication definita nella sezione 2.4.5.
- 6. Se la funzione handleDeviceChangeRequest è configurata nel Service Provider, allora il server SM-DP+ la invoca passandovi come parametri l'ICCID (Integrated Circuit Card ID, che è l'identificativo del profilo) ed eventualmente l'EID e la TAC del nuovo dispositivo. D'altro canto, però, se il server SM-DP+ non supporta il cambio di dispositivo o il cambio di dispositivo non è consentito per il profilo, allora il server risponde con un messaggio di errore e la procedura termina.
- 7. Il Service Provider risponde al server SM-DP+ col booleano isNewProfileRequired e, opzionalmente, un messaggio di Service Provider per il cambio di dispositivo e un codice di conferma.
- 8. Se la funzione handleNotification è configurata nel Service Provider, il server SM-DP+ la invoca per notificare il Service Provider riguardo la richiesta del cambio di dispositivo.
- 9. Il server SM-DP+ restituisce all'LPA del vecchio dispositivo la risposta ad authenticate Client che comprende transactionId (l'identificativo della transazione), smdpSigned4 (informazioni del server SM-DP+), smdpSignature4 (signature di smdpSigned4) ed eventualmente il messaggio di Service Provider per il cambio di dispositivo.
- 10. Se il booleano isNewProfileRequired fornito dal Service Provider nello step (7) vale TRUE, allora il Service Provider esegue il Download Preparation Process (processo di preparazione del download) e opzionalmente il Subscription Activation Process (processo di attivazione della sottoscrizione al profilo).
- 11. L'LPA del vecchio dispositivo effettua una richiesta di conferma per il cambio di dispositivo. In particolare, se il Service Provider nello step (7) ha fornito il messaggio di Service Provider per il cambio di dispositivo, quest'ultimo viene presentato all'end user. Inoltre, se smdpSigned4 ha il campo ccRequiredFlag pari a TRUE, allora l'LPA del vecchio dispositivo chiede all'end user di inserire il codice di conferma fornito dal Service Provider nello step (7). Se l'end user non inserisce correttamente il codice di conferma entro un timeout prestabilito, si procede con la cancellazione della sessione (Common Cancel Session Procedure, 2.4.9).
- 12. L'LPA del vecchio dispositivo invoca la funzione *prepareDeviceChange* passandovi come parametri smdpSigned4, smdpSignature4 ed eventualmente l'hash del codice di conferma. Quest'ultimo viene calcolato come SHA256(SHA256(Confirmation Code) transactionID).

- 13. L'LPA del vecchio dispositivo invoca la funzione *confirmDeviceChange* passandovi come parametri transactionId e prepareDeviceChangeResponse.
- 14. Se il booleano isNewProfileRequired fornito dal Service Provider nello step (7) vale TRUE, allora il server SM-DP+ invoca la funzione handleNotification per notificare il Service Provider riguardo l'esito della conferma del cambio di dispositivo da parte dell'end user. Se l'end user ha accettato il cambio di dispositivo, allora si passa allo step (15); altrimenti la procedura termina.
- 15. Se il booleano isNewProfileRequired vale FALSE, allora il server SM-DP+ prepara il profilo per il download e il Matching ID associato al profilo. Inoltre, se nello step (5) è stato fornito un EID, allora il server lo collega al download del profilo preparato. Infine, il server invoca la funzione handleNotification per notificare il Service Provider riguardo l'esito della preparazione del profilo.
- 16. Il server SM-DP+ restituisce all'LPA del vecchio dispositivo la risposta a confirmDevice-Change che comprende l'esito del cambio di dispositivo. Se tale risposta contiene encryptedDeviceChangeData, l'LPA del vecchio dispositivo disabilita il profilo target. Dopodiché l'LPA verifica la signature del server SM-DP+ invocando la funzione verifyDeviceChange.
- 17. Se previsto, l'LPA del vecchio dispositivo elimina il profilo target dall'eUICC del vecchio dispositivo. Inoltre, se DeviceChangeConfiguration indica requestToDp e il server SM-DP+ nello step (16) ha indicato di supportare la recovery dei profili eliminati, allora l'LPA del vecchio dispositivo dovrebbe memorizzare alcune informazioni del profilo eliminato, come l'ICCID. Se invece l'eliminazione del profilo non è richiesta, si passa direttamente allo step (19).
- 18. L'LPA del vecchio dispositivo invia al server SM-DP+ la notifica di eliminazione del profilo. Se l'invio della notifica fallisce, la procedura termina.
- 19. L'LPA del vecchio dispositivo genera il codice di attivazione (Activation Code) e lo fornisce all'LPA del nuovo dispositivo. Inoltre, dovrebbe fornire al nuovo dispositivo lo stato attuale del profilo in modo tale da consentire all'LPA del nuovo dispositivo di ripristinare correttamente tale stato.
- 20. Il profilo viene scaricato nel nuovo dispositivo a partire dal server SM-DP+ mediante la procedura di download e installazione del profilo, che è stata definita nella sezione 2.4.6.

#### 2.4.9 Dettagli sulla Common Cancel Session Procedure

La figura 2.18 ripresa da [3] illustra tutti i messaggi che l'operatore, il server SM-DP+, l'LPA e l'eUICC si scambiano tra loro e le operazioni che queste quattro entità svolgono durante la Common Cancel Session Procedure, che è una particolare procedura avviata dall'LPA con lo scopo di interrompere la sessione RSP corrente a seguito di una condizione di errore riscontrata dall'LPA stessa. Tutti i dettagli sul procedimento [3] sono spiegati nella sottosezione successiva.

#### Procedimento

- L'LPA invoca la funzione cancelSession sull'eUICC, passandovi come parametri l'ID di transazione e la reason, ovvero il motivo per cui è stata avviata la Common Cancel Session Procedure.
- 2. L'eUICC esegue le seguenti operazioni:
  - Generare la struttura dati euiccCancelSessionSigned che comprende l'ID di transazione e la reason, entrambi forniti dall'LPA.
  - Calcolare euiccCancelSessionSignature a partire da euiccCancelSessionSigned utilizzando la chiave privata SK.EUICC.SIG associata all'euiccCiPKIdToBeUsed ricevuto all'inizio della procedura di Common Mutual Authentication.
- 3. L'eUICC restituisce euiccCancelSessionSigned ed euiccCancelSessionSignature all'LPA. Se la reason è sessionAborted, allora l'LPA dovrà ignorare tale messaggio di risposta e interrompere la procedura.



Figura 2.18: Sequence diagram che descrive la Common Cancel Session Procedure.

- 4. Se la connessione HTTPS tra LPA e server SM-DP+ non è più attiva, allora l'LPA stabilisce una nuova connessione HTTPS col server come descritto nella procedura di Common Mutual Authentication.
- 5. L'LPA invoca la funzione *cancelSession* anche sul server SM-DP+, passandovi come parametri l'ID della transazione, euiccCancelSessionSigned ed euiccCancelSessionSignature.
- 6. Il server SM-DP+ esegue le seguenti operazioni:
  - Recuperare la sessione RSP corrente identificata dall'ID di transazione appena ricevuto.
  - Verificare euiccCancelSessionSignature.
  - Verificare che l'OID ricevuto sia uguale a quello contenuto in CERT.DPauth.SIG durante la procedura di Common Mutual Authentication.

Se anche solo uno di questi controlli non va a buon fine, o se l'ID di transazione ricevuto è ignoto, il server SM-DP+ deve restituire uno stato di errore e la procedura di Common Cancel Session deve essere interrotta. Inoltre, se la reason è postponed o timeout, allora il server deve mantenere l'ordinazione di download del profilo disponibile per ulteriori tentativi e passare allo step (9); in caso contrario, si procede con lo step successivo.

- 7. Il server SM-DP+ imposta il profilo allo stato Error. Inoltre, se un SM-DS è coinvolto nella sessione RSP, allora il server deve anche eliminare l'evento corrispondente dall'SM-DS.
- 8. Il server SM-DP+ può opzionalmente notificare l'operatore del fallimento del download del profilo mediante la funzione handleNotification.
- 9. Il server SM-DP+ restituisce un acknowledgement all'LPA. A questo punto, la procedura termina.

#### 2.5 Policy dei profili

Come accennato nella sotto-sezione 2.4.6, durante la procedura di download e installazione del profilo, è necessario anche verificare le policy del profilo per stabilire se quest'ultimo può essere installato all'interno dell'eUICC. Di conseguenza, può tornare utile illustrare nel dettaglio il meccanismo di gestione delle policy dei profili previsto in GSMA [3].

Le policy dei profili possono essere descritte dalle cosiddette **Profile Policy Rules** (PPR), che sono delle regole che descrivono cosa è possibile e non è possibile fare con ciascun profilo. Attualmente possono essere definite due PPR in particolare:

- PPR1 'Disabling of this Profile is not allowed'
- PPR2 'Deletion of this Profile is not allowed'

#### 2.5.1 Rules Authorisation Table

La Rules Authorisation Table (RAT) è una struttura dati che tiene traccia dell'insieme delle PPR accettabili per ciascun profilo [3]. Da un punto di vista strutturale, la RAT mantiene una o più entry, ciascuna delle quali è relativa a una **Profile Policy Authorisation Rule** (PPAR). Una PPAR a sua volta è composta dalle seguenti informazioni (che costituiscono le colonne della tabella RAT):

- Profile Policy Rule Identifier: identifica una o più PPR a cui questa PPAR fa riferimento.
- Allowed Operators: è una lista di operatori che possono utilizzare le PPR identificate dalla colonna Profile Policy Rule Identifier.
- End User Consent Required: indica se, a seguito delle PPR identificate dalla colonna Profile Policy Rule Identifier, il profilo ha bisogno di un consenso esplicito dell'end user per essere installato.

In definitiva, la possibilità per un profilo di essere installato o meno dipende dalle eventuali PPR definite per quel profilo e dalle PPAR appartenenti alla RAT. In particolare:

true

- Se il profilo non contiene alcuna PPR, allora può essere installato senza problemi.
- In caso contrario, è necessario verificare se nella RAT esistono delle PPAR che facciano riferimento sia alle PPR contenute nel profilo, sia all'operatore che ha rilasciato il profilo:
  - Se tutte le PPR vengono coperte (da una o più PPAR) nell'ambito dell'operatore che ha rilasciato il profilo, allora si controlla la colonna End User Consent Required della RAT: i PPR per cui End User Consent Required = true hanno bisogno del consenso dell'end user affinché il relativo profilo possa essere installato nell'eUICC, e viceversa.
  - Se invece non tutte le PPR vengono coperte, non c'è la possibilità di installare il profilo nell'eUICC.

Si noti che il placeholder "\*" per Allowed Operators indica "tutti gli operatori". Se esistono più PPAR valide per una medesima PPR e un medesimo operatore, fa fede quella che compare per prima all'interno della RAT.

Il componente dell'eUICC che si occupa di verificare se un profilo contenente una o più PPR è autorizzato dalla RAT o meno è detto **Profile Policy Enabler** (PPE) [3].

#### Primo esempio di RAT

PPR1, PPR2

La tabella 2.5, tratta da [3], raffigura un primo esempio di RAT.

Profile Policy Rule IdentifierAllowed OperatorsEnd User Consent RequiredPPR1OP-AfalsePPR2OP-Bfalse

Tabella 2.5: Primo esempio di RAT

La RAT rappresentata in 2.5 descrive la seguente situazione:

- L'operatore OP-A può usare PPR1 senza il consenso dell'end user e PPR2 col consenso dell'end user.
- L'operatore OP-B può usare PPR1 col consenso dell'end user e PPR2 senza il consenso dell'end user.
- Tutti gli altri operatori possono usare sia PPR1 che PPR2 col consenso dell'end user.

#### Secondo esempio di RAT

La tabella 2.6, tratta da [3], raffigura un secondo esempio di RAT.

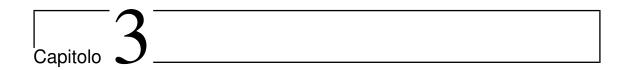
Tabella 2.6: Secondo esempio di RAT

Profile Policy Rule Identifier	Allowed Operators	End User Consent Required		
PPR1, PPR2	*	true		

Secondo la RAT rappresentata in 2.6, tutti gli operatori possono usare PPR1 e PPR2 col consenso dell'end user.

#### Terzo esempio di RAT

Un terzo esempio classico è dato dalla tabella RAT vuota, secondo cui nessun operatore può usare alcuna PPR.



### Analisi di sicurezza dell'eSIM

#### 3.1 Intento dell'analisi

L'obiettivo che è stato inizialmente fissato per la fase operativa del presente lavoro è quello di costruire un simulatore sia per il client (composto da eUICC e LPA) sia per il server SM-DP+, in modo tale da:

- 1. creare un ecosistema simulato che funzioni secondo le specifiche della GSMA;
- 2. far comunicare ciascun simulatore rispettivamente con server SM-DP+ reali e con eUICC + LPA reali, con l'idea di verificare come questi rispondono se vengono sollecitati in modo diverso. In tal modo, con test opportuni, è possibile mettere alla prova le entità reali per stabilire se:
  - è possibile ricavare qualche informazione in più o qualche vulnerabilità;
  - implementano ogni controllo e ogni messaggio secondo le specifiche della GSMA oppure accettano un qualche pacchetto non conforme (e.g. contenente una signature o un certificato non valido).

Per aiutarsi con l'implementazione dei simulatori, è utile avere a disposizione una traccia che rappresenti un reale scambio di messaggi tra un'applicazione LPA e un server SM-DP+. Questa, assieme alla documentazione, può rappresentare il punto di riferimento a cui affidarsi per implementare nel modo più preciso e fedele possibile lo scambio di messaggi e i check effettuati dalle due controparti.

#### 3.2 Ottenimento delle catture su Wireshark

È stato effettuato il download di un nuovo profilo (i.e. piano tariffario) reale di Very Mobile su un apposito dispositivo mobile che supporta le eSIM. Lo scambio di messaggi che ha coinvolto l'LPA del dispositivo mobile e il server SM-DP+ di Very Mobile è stato salvato su una traccia PCAP con l'ausilio di un'apposita applicazione di cattura di pacchetti di rete. Com'è stato già detto, il traffico tra LPA e server è traffico HTTPS per cui, di base, la traccia che si ottiene mostra dei pacchetti protetti dal protocollo TLS, offuscando il contenuto dei messaggi previsti dalle specifiche di GSMA di cui si è parlato nel capitolo precedente.

Per questo motivo, durante la fase di cattura, è stato sfruttato un proxy relay che ha il compito di interporsi tra l'LPA e il server SM-DP+ e provare a decriptare il traffico TLS mediante un attacco di tipo Man In The Middle (MITM). In tal modo, si è riusciti a ottenere una traccia (più precisamente tre tracce, ma ne è stata presa in considerazione una in particolare) in cui sono state superate le protezioni di TLS e che, quindi, contiene uno scambio di pacchetti dei quali è possibile accedere al payload, ovvero al contenuto dei messaggi dati dal protocollo RSP.

Si potrebbe pensare che, in questo caso specifico, il traffico sull'interfaccia ES9+ (tra SM-DP+ e LPA) sia verosimilmente protetto da TLS v1.2, sul quale dovrebbe risultare più facile performare un attacco MITM mediante un proxy relay rispetto alla versione 1.3 di TLS che invece è più sicura e risolve le vulnerabilità più evidenti che caratterizzano la versione 1.2.

No	. Time	Source	Destination	Protocol	Length Info
г	1 0.000000	172.16.16.200	91.240.72.126	TCP	54 47416 → 80 [SYN] Seq=0 Win=65280 Len=0
	2 0.000024	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	54 80 → 47416 [SYN, ACK] Seq=0 Ack=1 Win=65280 Len=0
	3 0.000032	172.16.16.200	91.240.72.126	TCP	54 47416 → 80 [ACK] Seq=1 Ack=1 Win=65280 Len=0
-	4 0.000100	172.16.16.200	91.240.72.126	HTTP/JSON	602 POST /gsma/rsp2/es9plus/initiateAuthentication HTTP/1.1 , JavaScript Object Notation (application/json)
	5 0.064580	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=1 Ack=549 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	6 0.064771	91.240.72.126	172.16.16.200	HTTP/JSON	418 HTTP/1.1 200 , JavaScript Object Notation (application/json)
	7 0.935357	172.16.16.200	91.240.72.126	TCP	1474 47416 → 80 [ACK] Seq=549 Ack=1785 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
+	8 0.935549	172.16.16.200	91.240.72.126	HTTP/JSON	1048 POST /gsma/rsp2/es9plus/authenticateClient HTTP/1.1 , JavaScript Object Notation (application/json)
	9 1.238673	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=1785 Ack=2963 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	10 1.239263	91.240.72.126	172.16.16.200	HTTP/JSON	421 HTTP/1.1 200 , JavaScript Object Notation (application/json)
	11 2.182245	172.16.16.200	91.240.72.126	HTTP/JSON	652 POST /gsma/rsp2/es9plus/getBoundProfilePackage HTTP/1.1 , JavaScript Object Notation (application/json)
	12 2.436189	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=3572 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	13 2.437982	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=4992 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	14 2.438677	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=6412 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	15 2.440970	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=7832 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	16 2.442359	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=9252 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	17 2.442751	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=10672 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	18 2.443154	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=12092 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	19 2.443488	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	1474 80 → 47416 [ACK] Seq=13512 Ack=3561 Win=65280 Len=1420 [TCP segment of a reassembled PDU]
	20 2.443822	91.240.72.126	172.16.16.200	HTTP/JSON	892 HTTP/1.1 200 , JavaScript Object Notation (application/json)
	21 62.475335	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	54 80 → 47416 [FIN, ACK] Seq=15770 Ack=3561 Win=65280 Len=0
	22 62.475366	172.16.16.200	91.240.72.126	TCP	54 47416 → 80 [FIN, ACK] Seq=3561 Ack=15771 Win=65280 Len=0
L	23 62.475374	91.240.72.126	172.16.16.200	TCP	54 80 → 47416 [ACK] Seq=15771 Ack=3562 Win=65280 Len=0

Figura 3.1: Lista di pacchetti catturati.

Il file PCAP contenente la traccia così ottenuta è stato analizzato tramite Wireshark, che è un analizzatore di rete, e consente sia di mostrare tutti i dettagli relativi a uno scambio di pacchetti già salvato, sia di catturare a sua volta una traccia, almeno nel caso in cui il traffico di interesse coinvolga il sistema su cui il tool è installato.

#### 3.3 Analisi dei messaggi catturati

Wireshark risulta fondamentale per individuare il formato esatto di ciascun pacchetto catturato all'interno della traccia. Innanzitutto è necessario stabilire quali sono i messaggi presenti all'interno del file PCAP per stabilire quale corrispondenza ci sia tra la comunicazione di riferimento tra l'LPA del dispositivo mobile e il server SM-DP+ di Very Mobile. In figura 3.1 è rappresentata la schermata di Wireshark che mostra la successione dei messaggi che sono stati scambiati durante la cattura.

Com'è possibile vedere, in mezzo a dei normalissimi pacchetti TCP, spiccano alcuni pacchetti contrassegnati dal protocollo HTTP/JSON, che sono relativi proprio ai messaggi che compongono la comunicazione tra l'LPA e il server SM-DP+. In particolare, ve ne sono tre inviati al server da parte del client, mentre gli altri tre non sono altro che le rispettive risposte del server. I tre messaggi inviati dal client sono elencati qui di seguito:

- 1. **initiateAuthentication**, che corrisponde al primo messaggio inviato al server SM-DP+ da parte dell'LPA durante la procedura di Common Mutual Authentication (sezione 2.4.5).
- 2. authenticateClient, che corrisponde al secondo messaggio inviato al server SM-DP+ da parte dell'LPA durante la procedura di Common Mutual Authentication (sezione 2.4.5).
- 3. **getBoundProfilePackage**, che corrisponde al primo messaggio inviato al server SM-DP+ da parte dell'LPA durante la sotto-procedura di Download Confirmation (sezione 2.4.7).

È chiaro che le risposte del server all'interno del file PCAP, nell'ordine, siano relative ai seguenti altri messaggi:

- 1. **initiateAuthenticationResponse**: corrisponde al messaggio inviato all'LPA da parte del server SM-DP+ allo step (9) della procedura di Common Mutual Authentication (sezione 2.4.5).
- 2. **authenticateClientResponse**, che corrisponde all'unico messaggio inviato all'LPA da parte del server SM-DP+ allo step (6) della procedura di download e installazione dei profili (sezione 2.4.6).
- 3. **getBoundProfilePackageResponse**, che corrisponde al messaggio inviato all'LPA da parte del server SM-DP+ allo step (11) della sotto-procedura di Download Confirmation (sezione 2.4.7).

In realtà, le altre due tracce che sono state prese, oltre a questi sei pacchetti HTTP/JSON, riportano ulteriori messaggi contrassegnati dal medesimo protocollo, e sembrano corrispondere tutti a un handleNotification inviato al server SM-DP+ da parte dell'LPA in modo periodico: tale handleNotification è relativo all'ultimo messaggio ricevuto dal server durante la sotto-procedura



Figura 3.2: Messaggio di initiateAuthentication visualizzato su Wireshark.

di Download Confirmation (sezione 2.4.7).

In definitiva, è possibile apprezzare un matching perfetto tra i pacchetti catturati nelle tracce PCAP e i messaggi previsti dalla documentazione di GSMA [3] nel momento in cui si considerano in sequenza la procedura di Common Mutual Authentication e la procedura di download e installazione dei profili (inclusa la sotto-procedura di Download Confirmation).

Per comprendere appieno la struttura e il formato dei messaggi scambiati tra LPA e server SM-DP+, è certamente sufficiente effettuare un'analisi dettagliata del primo messaggio inviato dal client durante la procedura di Common Mutual Authentication (initiateAuthentication) e della relativa risposta del server (initiateAuthenticationResponse). Tuttavia, nella presente trattazione si intende effettuare un'analisi completa di tutti i pacchetti scambiati dalle controparti con lo scopo di acquisire più informazioni possibili sui messaggi scambiati ed, eventualmente, sul server SM-DP+ di Very Mobile e/o sul profilo installato nell'eUICC del dispositivo mobile.

#### 3.3.1 Analisi di initiate Authentication

Da Wireshark è possibile osservare il contenuto del messaggio initiate Authentication all'interno della comunicazione reale tra LPA del dispositivo mobile e server SM-DP+ di Very Mobile. La figura 3.2 ne mostra un estratto.

L'header HTTP riporta alcune informazioni interessanti:

- il metodo HTTP utilizzato dall'LPA è POST;
- la versione HTTP utilizzata è la 1.1;
- il protocollo seguito per l'interazione tra LPA e server è la versione 2.2.0 di GSMA-RSP;
- l'hostname del server SM-DP+ di Very Mobile è sys.prod.ondemandconnectivity.com;
- l'LPA in questione accetta anche messaggi di risposta il cui payload è stato compresso tramite gzip.

Per quanto invece concerne il payload del messaggio, è possibile osservare che ha una struttura JSON con tre coppie chiave-valore. In particolare, i primi due campi, che sono euiccChallenge ed euiccInfo1, assumono dei valori rappresentati nella codifica **base64**, mentre il terzo e ultimo campo, ovvero smdpAddress, riporta in chiaro l'hostname del server SM-DP+ contattato.

#### Codifica base64

È un sistema di codifica che permette di convertire una sequenza di byte in una stringa in formato ASCII, dove i possibili caratteri diversi che compongono la stringa sono 64 [9]. Lo scopo della codifica è principalmente quello di rendere stampabile qualunque tipo di informazione.

L'idea alla base della codifica è molto semplice: si prende la sequenza di byte di partenza, la si suddivide in gruppi di 6 bit, e ciascun gruppo di 6 bit viene tradotto nel corrispondente carattere ASCII secondo la convenzione riportata nella figura 3.3 tratta da [9].

La tabella di conversione della codifica base64 riporta anche un sessantacinquesimo carattere ('='), che svolge la funzione di padding. Infatti, è possibile assumere che ogni sequenza di byte data in input all'algoritmo di codifica base64 abbia una lunghezza multipla di 8 bit, ma non è detto che abbia una lunghezza multipla anche di 6 bit (i.e. di 24 bit). Per questo motivo, si hanno tre casistiche [9]:

Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding	Value	Encoding
	A	17	_	34		51	_
1	В	18	S	35	j	52	0
2	C	19	T	36	k	53	1
3	D	20	U	37	1	54	2
4	E	21	V	38	m	55	3
5	F	22	W	39	n	56	4
6	G	23	X	40	0	57	5
7	H	24	Υ	41	р	58	6
8	I	25	Z	42	q	59	7
9	J	26	a	43	r	60	8
10	K	27	b	44	s	61	9
11	L	28	c	45	t	62	+
12	M	29	d	46	u	63	1
13	N	30	e	47	V		
14	0	31	f	48	W	(pad)	=
15	P	32	g	49	X		
16	Q	33	h	50	У		

Figura 3.3: Tabella di conversione della codifica base64.

```
02
                             A9
                                2C 04
                                        14
                                            81
                 02 02
                        B2
       18
                 59
                        C2
                             F1
                                 11
                                     FF
                                        A3
                                            F6
                                               88
                 41
      12
          EC 4E
                     AA
                        2C
                             04
                                14
                                     81
                                            ØF
                                                51
                                 5E
              C3
                 B2
                        E6
                                     79
                                            EB
                                               FB
          D4
                             D2
                     E1
                             FF A3 F6
  1B
             4C C2
                                        88
                                            6E
                                               10
12 EC 4E 41
```

Figura 3.4: Sequenza di byte che descrive il campo euiccInfo1 di initiateAuthentication.

- 1. La sequenza di byte di input ha una lunghezza multipla di 24 bit: in tal caso, non è necessario avere particolari accortezze e, in particolare, non è previsto alcun padding.
- 2. La sequenza di byte di input ha una lunghezza tale per cui alla fine avanzano 8 bit: in tal caso, vengono aggiunti 4 bit di padding pari a 0, vengono convertiti i 12 bit così ottenuti nei corrispettivi 2 caratteri ASCII e, in coda alla stringa di output, vengono aggiunti 2 caratteri di uguale ('==').
- 3. La sequenza di byte di input ha una lunghezza tale per cui alla fine avanzano 16 bit: in tal caso, vengono aggiunti 2 bit di padding pari a 0, vengono convertiti i 18 bit così ottenuti nei corrispettivi 3 caratteri ASCII e, in coda alla stringa di output, viene aggiunto un carattere di uguale ('=').

Sulla base dell'algoritmo di conversione appena esposto, è possibile concludere che il campo euicc-Challenge del messaggio è uguale al valore intero 232645733703218863597835671721642336624, mentre il campo euiccInfo1 risulta pari alla sequenza di byte mostrata in figura 3.4.

Le specifiche di GSMA [3] suggeriscono che i tipi di dato complessi come euiccInfo1 in RSP vengono rappresentati secondo lo standard **ASN.1** sfruttando la codifica **DER**.

#### Codifica DER

DER (Distinguished Encoding Rules) è una variante restrittiva di **BER** (Basic Encoding Rules) che, di fatto, elimina alcune flessibilità offerte da BER [10].

BER a sua volta rappresenta un insieme di regole per la conversione di dati eterogenei in flussi di byte. Per la codifica, fa uso del formato **TLV** (Tag-Length-Value) e, per questa ragione, è particolarmente legato allo standard ASN.1 [11]. Di conseguenza, per comprendere al meglio il significato dei byte che compongono euiccInfo1, può risultare utile introdurre una panoramica generale sul funzionamento dello standard ASN.1.

#### Standard ASN.1

ASN.1 (Abstract Syntax Notation One) è uno standard di codifica che rappresenta le informazioni sfruttando il formato TLV, proprio come previsto dalle specifiche della codifica BER [12][13]. Ciò significa che ciascuna unità di informazione è suddivisa in tre parti:

- Tag: detto anche type, è composto tipicamente da un byte e indica il tipo di dato che si sta rappresentando. Il tipo può essere primitivo (e.g. Boolean, Integer, UTF8String [14]), composto (e.g. Sequence, Set [14]), un metadato (e.g. Object Identifier [14]) oppure un tipo di dato custom; in quest'ultimo caso, spesso e volentieri il tag è composto da due byte anziché da uno.
- Length: è un campo che può essere composto da uno o più byte. Più precisamente, si hanno tre casi [13]:
  - Campo length composto da un solo byte compreso tra 0x00 e 0x7F (i.e. tra 0 e 127): in tal caso l'unico byte rappresenta la lunghezza effettiva del campo value.
  - Campo length composto da più di un byte: in tal caso il primo byte deve essere compreso tra 0x81 e 0xFF (i.e. tra 129 e 255) ed è tale per cui il suo valore diminuito di 0x80 (i.e. 128) rappresenta la lunghezza della restante porzione del campo length. La restante porzione del campo length, invece, indica la lunghezza effettiva del campo value. Questa convenzione viene applicata tutte e sole le volte in cui il campo value è più lungo di 127 byte. Per fare un esempio, per indicare una lunghezza di value pari a 257 byte, il campo length deve essere uguale a 0x820101: il primo byte (0x82) indica che, oltre a lui stesso, si hanno ulteriori due byte (i.e. 0x82-0x80) a comporre il campo length; gli ultimi due byte (0x0101), invece, stanno a indicare esattamente la lunghezza del campo value, che è proprio pari a 257.
  - Campo length il cui primo byte è pari a 0x80: in tal caso, si ha una length "indefinita", per cui è verosimilmente sintomo di una formattazione errata.
- Value: è il campo che contiene il payload vero e proprio dell'informazione che si sta rappresentando. Nel caso particolare in cui il relativo tipo di dato è composto, tale campo è costituito a sua volta da altri elementi TLV, creando così un'annidazione che può essere ricorsiva a piacere [13].

Comunque sia, avere una conoscenza accurata dello standard ASN.1 non è sufficiente per interpretare in modo agevole le sequenze di byte come quella in figura 3.4 che è relativa a euiccInfo1. Infatti, a primo impatto si intuisce solo che euiccInfo1 è composto a sua volta da tre elementi in formato TLV (che iniziano rispettivamente con i byte 0x8203, 0xA92C, 0xAA2C), ma il loro significato non è chiaro. Per questo motivo, si ricorre alle definizioni ASN.1 in RSP, che è possibile trovare in [15] (vedere repository sim-card/gsma-esim-iot). In figura 3.5 è ritratta la definizione precisa della struttura dati euiccInfo1 tratta da [15].

Come si può evincere, euiccInfo1 è una struttura dati composta da alcune informazioni che caratterizzano l'eUICC del dispositivo mobile coinvolto nella comunicazione. Tali informazioni sono schematizzate di seguito.

- lo Specification Version Number (SVN), che sarebbe la versione di GSMA SGP.22 supportata dall'eUICC:
- una lista (Sequence) di identificatori delle chiavi pubbliche del CI che possono essere utilizzate dall'eUICC per autenticare il server;

```
EUICCInfo1 ::= [32] SEQUENCE { -- Tag 'BF20'

svn [2] VersionType, -- GSMA SGP.22 version supported (SVN)

euiccCipKIdListForVerification [9] SEQUENCE OF SubjectKeyIdentifier, -- List of CI Public Key Identifiers supported on the eUICC for signature verification

euiccCipKIdListForSigning [10] SEQUENCE OF SubjectKeyIdentifier -- List of CI Public Key Identifier supported on the eUICC for signature creation

}
```

Figura 3.5: Definizione del campo euiccInfo1 di initiateAuthentication.

```
Certificate [?] [32] (3 elem)
tbsCertificate TBSCertificate [?] [2] (3 byte) 020202
signatureAlgorithm AlgorithmIdentifier [?] [9] (2 elem)
algorithm OBJECT IDENTIFIER [?] OCTET STRING (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB
parameters ANY OCTET STRING (20 byte) 181BF2594CC2E111FFA3F6886E10113212EC4E41
signature BIT STRING [?] [10] (2 elem)
OCTET STRING (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB
OCTET STRING (20 byte) 181BF2594CC2E111FFA3F6886E10113212EC4E41
```

Figura 3.6: Decodifica del campo euiccInfo1 di initiateAuthentication.

• una lista (Sequence) di identificatori delle chiavi pubbliche del CI che possono essere utilizzate dall'eUICC per firmare i propri dati.

Si noti che questa definizione di euiccInfo1 combacia perfettamente con le specifiche della GSMA [3] relative alla procedura di Common Mutual Authentication 2.4.5.

Per determinare nel modo più agevole possibile i valori assunti dai tre campi di euiccInfo1 sopra elencati, si può far riferimento al sito https://lapo.it/asn1js/ (ASN.1 JavaScript decoder) il quale, data una stringa base64, restituisce in chiaro le informazioni codificate con lo standard ASN.1. In figura 3.6 è riportato l'output del sito ASN.1 JavaScript decoder nel momento in cui gli viene dato in pasto la stringa base64 associata a euiccInfo1 in figura 3.2.

In definitiva:

- SVN è pari alla sequenza di byte 0x020202, che verosimilmente sta a indicare la versione 2.2.2;
- euiccCiPKIdListForVerification ed euiccCiPKIdListForSigning sono due liste identiche ciascuna delle quali contiene due identificatori di chiavi pubbliche del CI.

#### 3.3.2 Analisi di initiateAuthenticationResponse

La figura 3.7 mostra l'intero contenuto del primo messaggio di risposta del server SM-DP+. Nell'header HTTP si ritrovano alcuni punti in comune col messaggio inviato dall'LPA: ad esempio, anche qui la versione HTTP utilizzata è la 1.1 e il protocollo usato per l'interazione tra LPA e server è la versione 2.2.0 di GSMA-RSP.

Il payload del messaggio ha una struttura JSON del tutto analoga a quella di initiateAuthentication. In particolare, si hanno i seguenti campi:

- header: è un campo in chiaro che indica l'esito del processamento del messaggio dell'LPA al livello del protocollo RSP. La presenza di {"status":"Executed-Success"} indica che tutti i check sulle informazioni ricevute dal client sono andati a buon fine e la comunicazione può proseguire secondo le specifiche di GSMA;
- transactionId: è un campo in chiaro che indica l'ID della transazione;
- serverSigned1: è un campo codificato in base64;
- serverSignature1: è un altro campo codificato in base64 che, come enunciato nella sezione 2.4.5, rappresenta la signature di serverSigned1;
- euiccCiPKIdToBeUsed: è il terzo campo codificato in base64;
- serverCertificate: è l'ultimo campo codificato in base64. La sua lunghezza è giustificata dal fatto che, con riferimento alla sezione 2.4.5, rappresenta il certificato CERT.DPauth.SIG, che è verosimilmente una struttura dati molto complessa.

```
}HTTP/1.1 200
Date: Mon, 17 Jul 2023 16:24:18 GMT
Server: WAF
Content-Type: application/json
X-Admin-Protocol: gsma/rsp/v2.2.0
X-Kong-Upstream-Latency: 20
X-Kong-Proxy-Latency: 1
Via: kong/2.7.0
Vnd-Gemalto-Com-Log-CorrelationId: f96875ec3e2f94779d8730b21c49b0b1
Content-Length: 1324
Set-Cookie: GWAFSESSION=s.sys-es9plus-in1;path=/;httpOnly
Set-Cookie: GWAFSESSION=s.g401;path=/;httpOnly
Keep-Alive: timeout=60, max=300
Connection: Keep-Alive
{"header":{"functionExecutionStatus":{"status":"Executed-Success"}},"transactionId":"AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3","ser
verSigned1":"MFmAEK68UJrKqkI2kPRzrZ9KQbOBEK8F8EFb3SKYf64uByDooXCDJXNScy5wcm9kLm9uZGVtYW5kY29ubmVjdGl2aXR5LmNvbYQQ/5sU98ZGFf
                  "serverSignature1":"XzdAeXW0XgevuSZ0u5Uuh4hHPfnkoOMoKgTEMtIyfKOzwZWSpqwgYgwev2qgYiebPQWQVspvbCG6VLkMPunqkqk,
szA==","euiccCiPKIdToBeUsed":"BBSBNw9RJdCx1AjUw7Iy5tJeeVvr+w==","serverCertificate":"MIIChzCCAiygAwIBAgIQdTVB4tcl9PuhR98zjQeCozAKBggqhkjOPQQDAjBEMRgwFgYDVQQKEw9HU00gQXNzb2NpYXRpb24xKDAmBgNVBAMTH0dTTSBBc3NvY2lhdGlvbiAtIFJTUDIgUm9vdCBDSTEwHhcNMjMwM
zMwMDAwMDAwWhcNMjYwMzI5MjM1OTU5WjBtMQswCQYDVQQGEwJGUjEOMAwGA1UEBwwFVG91cnMxHTAbBgNVBAoMFFRoYWxlcyBESVMgRnJhbmNlIFNBMQwwCgYD
VQQLDANPREMxITAfBgNVBAMMGFNNRFAgUGx1cyBUb3VycyBQbGF0Zm9ybTBZMBMGByqGSM49AgEGCCqGSM49AwEHA0IABLcIDh2nTh0Hjh8Sn5ynrE8WQxakxKxk9KP7efaMVVDNyIncVx/rwm1IF0NM+KRKKtfqK6CQZ/Ssp6uE/mxYbMGjgdYwgdMwHQYDVR00BBYEFEQbzuRdStzSF9+XI9CYWgkIgFF6MB8GA1UdIwQYMBaAFI
E3D1E10LHUCNTDsjLm0155W+v7MBcGA1UdIAEB/wQNMAswCQYHZ4ESAQIBBDBNBgNVHR8ERjBEMEKgQKA+hjxodHRw0i8vZ3NtYS1jcmwuc3ltYXV0aC5jb20vb
2ZmbGluZWNhL2dzbWEtcnNwMi1yb290LWNpMS5jcmwwDgYDVR0PAQH/BAQDAgeAMBkGA1UdEQQSMBCIDisGAQQBgfgCAYFcZGUCMAoGCCqGSM49BAMCA0kAMEYC
IODGz+qiw8YkLdtYGyJACaOVfhNopcpY/8S8G5ypb+ymMAIhAKOW0xp5GSw8vtwCPn3cwjmMeAOUwKRbn1Z9xXqxhBYW"}POST /gsma/rsp2/es9plus/authe
```

Figura 3.7: Messaggio di initiateAuthenticationResponse visualizzato su Wireshark.

```
ServerSigned1 ::= SEQUENCE {

transactionId [0] TransactionId, -- The Transaction ID generated by the RSP Server

euiccChallenge [1] Octet16, -- The eUICC Challenge

serverAddress [3] UTF8String, -- The RSP Server address

serverChallenge [4] Octet16 -- The RSP Server Challenge

}
```

Figura 3.8: Definizione del campo serverSigned1 di initiateAuthenticationResponse.

Per comprendere appieno le informazioni celate nei campi di initiateAuthenticationResponse codificati in base64, si fa nuovamente riferimento a [15] e al sito ASN.1 JavaScript decoder.

La struttura dati serverSigned1 è molto semplice: dalle figure 3.8, 3.9 [15], si capisce che è composta dall'ID di transazione, dalla challenge (euiccChallenge) che il server aveva ricevuto in initiateAuthentication, dall'hostname del server e da una nuova challenge generata dal server (serverChallenge).

Il campo euiccCiPKIdToBeUsed cela anch'esso una struttura TLV dello standard ASN.1, com'è possibile vedere dalle figure 3.10, 3.11. Inoltre, il relativo campo value assume un valore che è comparso sia in euiccCiPKIdListForVerification, sia in euiccCiPKIdListForSigning, il che vuol dire che il server SM-DP+ accetta l'utilizzo di una delle due chiavi pubbliche di CA (i.e. una delle due

```
PKIMessage SEQUENCE (4 elem)
header PKIHeader [?] [0] (16 byte) AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3
body PKIBody [1] (16 byte) AF05F0415BDD22987FAE2E0720E8A170
[3] (33 byte) sys.prod.ondemandconnectivity.com
[4] (16 byte) FF9B14F7C64615FA4F8E3012A2A75595
```

Figura 3.9: Decodifica del campo serverSigned1 di initiateAuthenticationResponse.

### 04 14 81 37 0F 51 25 D0 B1 D4 08 D4 C3 B2 32 E6 D2 5E 79 5B EB FB

Figura 3.10: Sequenza di byte che descrive il campo euiccCiPKIdToBeUsed di initiateAuthenticationResponse.

Certificate [?] OCTET STRING (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB

Figura 3.11: Decodifica del campo euiccCiPKIdToBeUsed di initiateAuthenticationResponse.

certificate chain) proposte dal client nel messaggio initiateAuthentication.

Per quanto invece riguarda il campo server Certificate di initiate Authentication Response, il sito ASN.1 JavaScript decoder aiuta a comprendere molti dettagli sul certificato CERT. DPauth. SIG e sulla relativa certificate chain utilizzata. Le figure 3.12, 3.13 mostrano la decodifica di tale certificato. Inizialmente vi sono gli attributi fondamentali, come:

- signature AlgorithmIdentifier: indica con quale algoritmo vengono effettuate le signature ed è pari a ecdsaWithSHA256 (ANSI X.962 ECDSA algorithm with SHA256);
- issuer Name: è un campo relativo alla CA che ha rilasciato il presente certificato ed è a sua volta articolato in due sotto-campi, che sono l'organizationName (pari a "GSM Association") e il commonName (pari a "GSM Association RSP2 Root CI1");
- validity Validity: dichiara che il certificato è valido dal 30 marzo 2023 al 29 marzo 2026;
- subject Name: è un campo che fornisce dettagli informativi sul presente certificato ed è a sua volta composto in diversi sotto-campi, tra cui countryName (pari a "FR", i.e. Francia), localityName (pari a "Tours"), organizationName (pari a "Thales DIS France SA"), organizationalUnitName (pari a "ODC") e commonName (pari a "SMDP Plus Tours Platform").
- subjectPublicKeyInfo SubjectPublicKeyInfo: fornisce maggiori informazioni sulla chiave pubblica associata al certificato, tra cui la curva ellittica utilizzata per generare le signature, che è identificata con prime256v1.

Più in basso nel certificato, si trovano le cosiddette estensioni, ovvero informazioni aggiuntive opzionali che possono essere aggiunte a piacere all'interno del certificato. Tra queste si hanno:

- subjectKeyIdentifier: è l'identificatore della chiave pubblica associata al presente certificato;
- authorityKeyIdentifier: è l'identificatore della chiave pubblica dell'issuer del certificato e, per coerenza, deve corrispondere o contenere il valore associato al campo euiccCiPKIdTo-BeUsed del messaggio initiateAuthenticationResponse;
- keyUsage: rappresenta i possibili utilizzi delle chiavi associate al certificato;
- subjectAltName: rappresenta il nome alternativo dell'entità che possiede il certificato;
- altre informazioni che non verranno esaminate a fondo in questa trattazione, come certificatePolicies e cRLDistributionPoints.

Infine, in fondo al certificato, si hanno ulteriori informazioni riguardanti la signature e l'algoritmo di signature.

#### 3.3.3 Analisi di authenticateClient

La figura 3.14 mostra il contenuto del secondo messaggio inviato dal client (authenticateClient). Il JSON del payload è composto da due campi:

```
trificate SEQUENCE (3 elem)

tbsCertificate TBSCertificate SEQUENCE (8 elem)

version [9] (1 elem)

Version INTEGER 2

serialNumber CertificateSerialNumber INTEGER (127 bit) 155796203569111632842466411596292260515

signature AlgorithmIdentifier SEQUENCE (1 elem)

algorithm OBJECT IDENTIFIER 1.2.840.10045.4.3.2 ecdsaWithSHA256 (ANSI X9.62 ECDSA algorithm with SHA256)

issuer Name SEQUENCE (2 elem)

RelativeDistinguishedName SET (1 elem)

AttributeTypeAndvalue SEQUENCE (2 elem)

AttributeTypeAndvalue SEQUENCE (2 elem)

AttributePypeAndvalue [?] PrintableString GSM Association

RelativeDistinguishedName SET (1 elem)

AttributeTypeAndvalue SEQUENCE (2 elem)

AttributeTypeAndvalue SEQUENCE (2 elem)

Type AttributeValue [?] PrintableString GSM Association - RSP2 Root CII

value AttributeValue [?] PrintableString GSM Association - RSP2 Root CII

value AttributeValue [?] PrintableString GSM Association - RSP2 Root CII

notAffer Time UTClime 2023-03-30 00:00:00 UTC

notAffer Time UTClime 2025-03-30 UTC

notAffer Time UTClime 2025-03-30 UTC

notAffer Ti
```

Figura 3.12: Decodifica del campo serverCertificate di initiateAuthenticationResponse (parte 1/2).

```
xtensions [3] (1 elem)
Extensions SEQUENCE (6 elem)
                           tensions SEQUENCE (6 elem)

Extension SEQUENCE (2 elem)

extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.14 subjectKeyIdentifier (X.509 extension)

extnValue OCTET STRING (22 byte) 0414441BCEE45D4ADCD217DF9723D0985A090880517A

OCTET STRING (20 byte) 441BCEE45D4ADCD217DF9723D0985A090880517A

Extension SEQUENCE (2 elem)

extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.35 authorityKeyIdentifier (X.509 extension)

extnValue OCTET STRING (24 byte) 3016801481370F5125D081D408D4C3B232E6D25E795BEBFB
                           extnValue OCTET STRING (24 byte) 3016801481370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E75

SEQUENCE (1 elem)

[0] (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB

Extension SEQUENCE (3 elem)

extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.32 certificatePolicies (X.509 extension) critical BOOLEAN true

extnValue OCTET STRING (13 byte) 300B3009060767811201020104

SEQUENCE (1 elem)

SEQUENCE (1 elem)

OBJECT IDENTIFIER 2.23.146.1.2.1.4

Extension SEQUENCE (2 elem)
                           | OBJECT IDENTIFIER 2.23.146.1.2.1.4

Extension SEQUENCE (2 elem)
    extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.31 cRLDistributionPoints (X.509 extension)
    extnValue OCTET STRING (70 byte) 30443042A040A03E863C687474703A2F2F67736D612D63726C2E73796D617574682E63...

SEQUENCE (1 elem)
    SEQUENCE (1 elem)
    [0] (1 of elem)
    [0] (1 elem)
    [0] (1 of elem)
    [0] (1 elem)
                                     extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.15 keyUsage (X.509 extension) critical BOOLEAN true
                            critical BOOLEAN true
extnValue OCTET STRING (4 byte) 03020780
BIT STRING (1 bit) 1
Extension SEQUENCE (2 elem)
extnID OBJECT IDENTIFIER 2.5.29.17 subjectAltName (X.509 extension)
extnValue OCTET STRING (18 byte) 3010880E2B0601040181F80201815C646502
INTEGER (256 bit) 8992530075866978701304535854309509525534607139007454808221605607691274…
INTEGER (256 bit) 7421858571982702891961467587266951622526892956135181001621611837482108…
```

Figura 3.13: Decodifica del campo serverCertificate di initiateAuthenticationResponse (parte 2/2).

```
YW"}POST /gsma/rsp2/es9plus/authenticateClient HTTP/1.1
Content-Type: application/json
Accept: application/json
User-Agent: gsma-rsp-com.truphone.lpad
X-Admin-Protocol: gsma/rsp/v2.2.0
Host: sys.prod.ondemandconnectivity.com
Connection: Keep-Alive
Accept-Encoding: gzip
Content-Length: 2116
{"authenticateServerResponse":"vziCBe6gggXqMIIBIoAQrrxQmsqqQjaQ9HOtn0pBs4Mhc3lzLnByb2Qub25kZW1hbmRjb25uZWN0aXZpdHkuY29th
BD/mxT3xkYV+k+OMBKip1WVvyKBr4EDAgMBggMCAgKDA0JiAIQPgQEAggQADhbggwQAAFf3hQUGfzb3wIYDDQEAhwMCAwCIAgPYqSwEFIE3D1E10LHUCNTDs
jLm0155W+v7BBQYG/JZTMLhEf+j9ohuEBEyEuxOQaosBBSBNw9RJdCx1AjUw7Iy5tJeeVvr+wQUGBvyWUzC4RH/o/aIbhARMhLsTkGLAQIEAwEAAAwUVFMtU
EEtVVAtMDQyMyAgICAgICCgJoAQVEg3T01GVDVPSU80V014QaESgAQ1YhRYoQCCCDViFFhBmDkfXzdAiREIZ7u3YYdiaRPHoocwxyApuyQyojXI6yADG21nd
AR1fFhGUbPPDN3wHbMRNp1cSOWUuCmtap4bVCpalDevRjCCAdwwggGCoAMCAQICEQCAUFaloJExFfs5n7X5Np9AMAoGCCqGSM49BAMCMDIxEzARBgNVBAoMC
kdfTUFMVE8gU0ExGzAZBgNVBAMMEkdFTUFMVE8gRVVNIENFIFBBVTAeFw0yMDA2MTkwMDAwMDBaFw00NzA1MjQyMzU5NTlaMEAxEzARBgNVBAoMCkdFTUFMV
E8gU0ExKTAnBgNVBAUTIDg5MDMzMDIzNDI2MjAwMDAwMDAwMDA2NTUyNjU2ODM5MFkwEwYHKoZIzj0CAQYIKoZIzj0DAQcDQgAE6Jr1sWtN7283A9sI/GFeg
RKgSKyCuVwflCLCqARk6XpveLWJBSnqsXgbNgzZsKe7iTYVOdh6ojkdydsfwevIGKNrMGkwHwYDVR0jBBgwFoAU3N4aaR/pr3XdobuSmTGLKbHUFrIwHQYDV
ROOBBYEFIFKdyzFLPpR5qiJcGtOXvppaF6GMA4GA1UdDwEB/wQEAwIAgDAXBgNVHSABAF8EDTALMAkGB2eBEgECAQEwCgYIKoZIzj0EAwIDSAAwRQIhAMN44
x8a8bm135uNATjdvZwbuyHiYlpbVtQDHq35qtHPAiBTLzrlmfm8QAndw7wnWMAXy9gRDuFERag6IPQJDRvntDCCAp0wggJDoAMCAQICECZ00/OdNyd5CH4bW
TXs+1IwCgYIKoZIzj0EAwIwRDEYMBYGA1UEChMPR1NNIEFzc29jaWF0aW9uMSgwJgYDVQQDEx9HU00gQXNzb2NpYXRpb24gLSBSU1AyIFJvb3QgQ0kxMB4XD
TE3MDUyNTAwMDAwMFoXDTQ3MDUyNDIzNTk10VowMjETMBEGA1UECgwKRØVNQUXUTyBTQTEbMBkGA1UEAwwSRØVNQUXUTyBFVUØgQØUgUEFVMFkwEwYHKoZIz
j0CAQYIKoZIzj0DAQcDQgAEs1022pUR5eGKcB62RDee4EDArh95uiaBGEJ1S/v8YSw4fmfl37LzuH0YPpT1yBU44XLdPBV9mnuIzR4vu8ZStqOCAScwggEjM
BIGA1UdEwEB/wQIMAYBAf8CAQAwFwYDVR0gAQH/BA0wCzAJBgdngRIBAgECME0GA1UdHwRGMEQwQqBAoD6GPGh0dHA6Ly9nc21hLWNybC5zew1hdXRoLmNvb
S9vZmZsaW51Y2EvZ3NtYS1yc3AyLXJvb3QEY2kxLmNybDAOBgNVHQ8BAF8EBAMCAQYwPAYDVR0eAQH/BDIwMKAuMCykKjAoMRMwEQYDVQQKDApHRU1BTFRPI
FNBMREwDwyDVQQFEwg4OTAzMzAyMzAXBgNVHREEEDAOiAwrBgEEAYH4AodqBAMwHQYDVR0OBBYEFNzeGmkf6a913aG7kpkxiymx1BayMB8GA1UdIwQYMBaAF
IE3D1E10LHUCNTDsjLm0155W+v7MAoGCCqGSM49BAMCA0gAMEUCIEIpDunglg0T81vhRczu+yIz8tFwzkeen09qL9JU0py7AiEAze5FzcqjLyNGKRj6faXpE
BbEcw2lCpmy/mzcWIolEaM=","transactionId":"AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3"}HTTP/1.1 200
```

Figura 3.14: Messaggio di authenticateClient visualizzato su Wireshark.

- authenticateServerResponse: è una struttura dati che verrà approfondita tra poco;
- transactionId: corrisponde all'ID di transazione appena ricevuto nel messaggio initiateAuthenticationResponse.

Per quanto riguarda authenticateServerResponse, è una struttura composta da più elementi ASN.1 di tipo Sequence anche annidati tra loro, ed è descritta all'interno delle figure 3.15, 3.16, 3.17 [15].

Com'è possibile osservare, authenticate ServerResponse si articola in due casi: authenticate ResponseOk nel caso in cui l'autenticazione del server SM-DP+ sia andata a buon fine, e authenticate ResponseError in caso contrario. La struttura authenticate ResponseError è composta semplicemente dall'ID di transazione e da un codice di errore [15], mentre la struttura authenticate ResponseOk è molto più articolata.

Anzitutto, authenticateResponseOk è composto da quattro campi: euiccSigned1 che è a sua volta un'altra struttura dati complessa, euiccSignature1 che, come ormai suggerisce il nome, rappresenta la firma digitale di euiccSigned1, il certificato dell'eUICC (CERT.EUICC.SIG) e il certificato dell'EUM (CERT.EUM.SIG). La struttura euiccSigned1 si articola in:

- transactionId: è l'ID della transazione;
- serverAddress: è l'hostname del server SM-DP+;
- serverChallenge: è la challenge generata precedentemente dal server e comunicata al client mediante il messaggio initiateAuthenticationResponse;
- euiccInfo2: è un'ulteriore struttura dati che comprende tutte le informazioni sull'eUICC che si sta per autenticare e su cui avverrà l'installazione del nuovo profilo. È un sovrainsieme del campo euiccInfo1 di initiateAuthentication;
- ctxParams1: come suggerito dal nome, rappresenta i parametri di contesto e, in particolar modo, le informazioni del dispositivo e il Matching ID. Quest'ultimo è tipicamente un token associato all'Activation Code (codice di attivazione) [15], il quale viene negoziato da server SM-DP+ e operatore durante la fase di profile ordering e viene rilasciato dall'operatore mediante un'apposita email durante la fase di download initialization (sezione 2.4.3). Un estratto dell'email di Very Mobile relativa al profilo che si sta per installare sull'eUICC del dispositivo mobile di riferimento è riportato in figura 3.18.

La figura 3.19 mostra come il sito ASN.1 JavaScript decoder decodifica il campo euiccSigned1 a partire dalla stringa base64 relativa all'ASN.1 del campo authenticateServerResponse del messaggio authenticateClient. A partire dalla sestultima riga dell'immagine si ha la traduzione della struttura ctxParamas1: qui si nota la corrispondenza tra il sotto-campo matchingId e l'Activation Code presente nell'email di cui sopra.

```
AuthenticateServerResponse ::= [56] CHOICE { -- Tag 'BF38'
authenticateResponseOk AuthenticateResponseOk,
authenticate Response Error\ Authenticate Response Error
AuthenticateResponseOk ::= SEQUENCE {
euiccSigned1 EuiccSigned1, -- Signed information
euiccSignature1 [APPLICATION 55] OCTET STRING, --EUICC_Sign1, tag 5F37
euiccCertificate Certificate, -- eUICC Certificate (CERT.EUICC.ECDSA) signed by the EUM
eumCertificate Certificate -- EUM Certificate (CERT.EUM.ECDSA) signed by the requested CI
EuiccSigned1 ::= SEQUENCE {
transactionId [0] TransactionId,
serverAddress [3] UTF8String,
serverChallenge [4] Octet16, -- The RSP Server Challenge
euiccInfo2 [34] EUICCInfo2,
 ctxParams1 CtxParams1
```

Figura 3.15: Definizione del campo authenticateServerResponse di authenticateClient.

```
EUICCInfo2 ::= [34] SEQUENCE { -- Tag 'BF22'
          profileVersion [1] VersionType, -- SIMAlliance Profile package version supported
          svn [2] VersionType, -- GSMA SGP.22 version supported (SVN)
          euiccFirmwareVer [3] VersionType, -- eUICC Firmware version
          uiccCapability [5] UICCCapability,
          ts102241Version [6] VersionType OPTIONAL,
          globalplatformVersion [7] VersionType OPTIONAL,
          rspCapability [8] RspCapability,
          euiccCipKIdListForVerification [9] SEQUENCE OF SubjectKeyIdentifier, -- List of CI Public Key Identifiers supported on the eUICC for signature verification
          euiccCiPKIdListForSigning [10] SEQUENCE OF SubjectKeyIdentifier, -- List of CI Public Key Identifier supported on the eUICC for signature creation
          euiccCategory [11] INTEGER {
109
110
111
           mediumEuicc(2),
114
115
          contactlessEuicc(3)
          forbiddenProfilePolicyRules [25] PprIds OPTIONAL, -- Tag '99'
          ppVersion VersionType, -- Protection Profile version
          sasAcreditationNumber UTF8String (SIZE(0..64)),
          certificationDataObject [12] CertificationDataObject OPTIONAL
```

Figura 3.16: Definizione del sotto-campo euiccInfo2 di EuiccSigned1.

```
CtxParams1 ::= CHOICE {

ctxParamsForCommonAuthentication CtxParamsForCommonAuthentication -- New contextual data objects MAY be defined for extensibility

ctxParamsForCommonAuthentication CtxParamsForCommonAuthentication -- New contextual data objects MAY be defined for extensibility

ctxParamsForCommonAuthentication ::= SEQUENCE {

ctxParamsForCommonAuthentication ::= SEQUENCE {

ctxParamsForCommonAuthentication ::= SEQUENCE {

description

description
```

Figura 3.17: Definizione del sotto-campo ctxParams1 di EuiccSigned1.

### 1. Scarica l'eSIM

Prima di iniziare.

- Assicurati di utilizzare lo smartphone sul quale vuoi usare l'eSIM
- · Verifica che la fotocamera posteriore del tuo smartphone funzioni
- Controlla di avere la connessione a internet, anche in Wi-Fi

Inquadra questo QR Code per scaricare la tua eSIM.



Activation code / Matching ID TH7OMFT5OIO4WB8A

SMDP + Address sys.prod.ondemandconnectivity. com

Figura 3.18: Estratto dell'email di Very Mobile.

```
CertificateSerialNumber
                                   [?] SEQUENCE
    (16 byte) AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3
    (33 byte) sys.prod.ondemandconnectivity.com
    (16 byte) FF9B14F7C64615FA4F8E3012A2A75595
         elem)
                020301
                020202
          bvte)
          byte) 426200
           byte) 8101008204000E16E08304000057F7
          byte) 067F36F7C0
                0D0100
          byte) 020300
       (2 byte)
                03D8
       (2 elem)
                   (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB
     OCTET STRING
     OCTET STRING
                   (20 byte) 181BF2594CC2E111FFA3F6886E10113212EC4E41
        (2 elem)
                   (20 byte) 81370F5125D0B1D408D4C3B232E6D25E795BEBFB
     OCTET STRING
                   (20 byte) 181BF2594CC2E111FFA3F6886E10113212EC4E41
     OCTET STRING
  [11] (1 byte) 02
  OCTET STRING (3 byte) 010000
  UTF8String TS-PA-UP-0423
[0]
    (2 elem)
       (16 byte) TH70MFT50I04WB8A
  [1]
       (3 elem)
     [0]
          (4 byte)
                   35621458
             elem)
             byte)
                   356214584198391F
```

Figura 3.19: Decodifica del campo euiccInfo2 di authenticateServerResponse.

#### 3.3.4 Analisi di authenticateClientResponse

La figura 3.20 mostra il contenuto della risposta del server al secondo messaggio inviato dal client (authenticateClientResponse).

Il JSON del payload è composto dai campi elencati qui di seguito:

- header: contiene di nuovo {"status": "Executed-Success"}, il che vuol dire che anche in questa fase tutti i check effettuati dal server SM-DP+ hanno avuto successo;
- transactionId: è l'ID di transazione e assume sempre il medesimo valore;
- profileMetadata: è un campo codificato in base64 che, come suggerisce il nome, dovrebbe comprendere i metadati del profilo di cui si sta per effettuare il download;
- **smdpSigned2**: è un campo codificato in base 64 che, come suggerisce il nome, dovrebbe essere strutturalmente simile a serverSigned1 e a euiccSigned1;
- smdpSignature2: è un campo codificato in base64 relativo alla signature di smdpSigned2;
- smdpCertificate: è un ultimo campo codificato in base64 che, con riferimento alla sezione 2.4.6, rappresenta il certificato CERT.DPpb.SIG, che è potenzialmente diverso dal certificato CERT.DPauth.SIG inviato all'LPA precedentemente e viene utilizzato per firmare il profilo che si sta per scaricare.

I campi che possono essere approfonditi con l'aiuto di [15] e del sito ASN.1 JavaScript decoder sono profileMetadata e smdpSigned2.

La struttura dati profileMetadata, come riportato in figura 3.21, comprende informazioni sul profilo target come l'ICCID (che, come spiegato nella sezione 2.4.8, è l'identificativo del profilo), il nome dell'operatore, il nome del profilo, la classe del profilo ed eventuali Profile Policy Rules.

```
| http/1.1 200 Date: Mon, 17 Jul 2023 16:24:20 GMT |
Server: WAF | Content-Type: application/json |
X-Admin-Protocol: gsma/rsp/v2.2.0 |
X-Kong-Upstream-Latency: 141 |
X-Kong-Proxy-Latency: 1 |
Via: kong/2.7.0 |
Vnd-Gemalto-Com-Log-CorrelationId: 5800a94a19a39b5657ff666ed8386040 |
Content-Length: 1326 |
Set-Cookie: GWAFSESSION=s.sys-es9plus-in1;path=/;httpOnly |
Set-Cookie: GWAFSESSION=s.g401;path=/;httpOnly |
Set-Cookie: GWAF
```

Figura 3.20: Messaggio di authenticateClientResponse visualizzato su Wireshark.

```
StoreMetadataRequest ::= [37] SEQUENCE { -- Tag 'BF25' iccid Iccid, serviceProviderName [17] UTF8String (SIZE(0..32)), -- Tag '91' profileName [18] UTF8String (SIZE(0..64)), -- Tag '92' (corresponds to 'Short Description' defined in SGP.21 [2]) iconType [19] IconType OPTIONAL, -- Tag '93' (JPG or PNG) icon [20] OCTET STRING (SIZE(0..1024)) OPTIONAL, -- Tag '94' (Data of the icon. Size 64 x 64 pixel. This field SHALL only be present if iconType is present) profileClass [21] ProfileClass DEFAULT operational, -- Tag '95' notificationConfigurationInfo [22] SEQUENCE OF NotificationConfigurationInformation OPTIONAL, profileOwner [23] OperatorId OPTIONAL, -- Tag '87' profilePolicyRules [25] PprIds OPTIONAL -- Tag '99' }
```

Figura 3.21: Definizione del campo profileMetadata di authenticateClientResponse.

La struttura dati smdpSigned2, come mostrato in figura 3.22, contiene l'ID di transazione e un booleano che indica se è richiesto il Confirmation Code immesso dall'utente per completare il download e l'installazione del profilo. La necessità o meno del Confirmation Code e l'eventuale relativo valore vengono negoziati da server SM-DP+ e operatore durante la fase di profile ordering (sezione 2.4.3). Nel caso specifico del profilo scaricato con l'operatore Very Mobile, il Confirmation Code non è richiesto, come testimoniato dalla figura 3.23 tratta dal sito ASN.1 JavaScript decoder.

#### 3.3.5 Analisi di getBoundProfilePackage

La figura 3.24 mostra il contenuto del terzo messaggio inviato dal client (getBoundProfilePackage). Il payload è composto da due campi:

- prepareDownloadResponse: è una struttura dati in base64 che verrà descritta a breve;
- transactionId: è il solito ID di transazione.

La definizione di prepareDownloadResponse è riportata in figura 3.25 [15].

Anche prepareDownloadResponse, come authenticateServerResponse nel messaggio authenticateClient, si articola in due casi: prepareDownloadResponseOk nel caso in cui tutti i controlli effettuati dal client alla ricezione di authenticateClientResponse abbiano avuto successo, e prepareDownloadResponseError in caso contrario. La struttura dati prepareDownloadResponseError, in modo perfettamente analogo ad authenticateResponseError, è composta dall'ID di transazione e da un codice di errore.

```
SmdpSigned2 ::= SEQUENCE {

transactionId [0] TransactionId, -- The TransactionID generated by the SM-DP+

ccRequiredFlag BOOLEAN, --Indicates if the Confirmation Code is required

bppEuiccOtpk [APPLICATION 73] OCTET STRING OPTIONAL -- otpK.EUICC.ECKA already used for binding the BPP, tag '5F49'
}
```

Figura 3.22: Definizione del campo smdpSigned2 di authenticateClientResponse.

```
Certificate SEQUENCE (2 elem)
tbsCertificate TBSCertificate [?] [0] (16 byte) AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3
signatureAlgorithm AlgorithmIdentifier [?] BOOLEAN false
```

Figura 3.23: Decodifica del campo smdpSigned2 di authenticateClientResponse.

D'altra parte, prepareDownloadResponseOk è composto dalla struttura dati euiccSigned2 e dalla relativa digital signature euiccSignature2, dove euiccSigned2 è composto a sua volta da:

- transactionId: è l'ID di transazione;
- euiccOtpk: è la chiave pubblica otPK.EUICC.KA (sezione 2.3.1);
- hashCc: è un campo opzionale che è presente se il Confirmation Code è richiesto e corrisponde al valore SHA256(SHA256(Confirmation Code) transactionId).

#### 3.3.6 Analisi di getBoundProfilePackageResponse

La figura 3.26 mostra il contenuto della risposta del server al terzo messaggio inviato dal client (getBoundProfilePackageResponse).

Il payload è composto dai seguenti tre campi:

- header: contiene ancora una volta {"status":"Executed-Success"};
- transactionId: è l'ID di transazione;
- boundProfilePackage: è un campo codificato in base64 ed è molto grande, tant'è vero che non rientra per intero nella figura 3.26.

Com'è possibile osservare in figura 3.27 [15], il campo boundProfilePackage è composto da strutture di tipo TLV, ovvero sequenze di byte che a loro volta possono essere interpretate come elementi ASN.1 coi loro tag, le loro length e i loro value. I lettori più attenti, dalla figura 3.28, si accorgeranno che il campo sequenceOf88 di boundProfilePackage, che in questo caso specifico corrisponde al campo da 109 byte, contiene una sequenza di byte che corrisponde all'intero TLV di profileMetadata. D'altra parte, il campo sequenceOf86, complice anche la sua dimensione, ha tutta l'aria di essere il payload vero e proprio del profilo target.

```
POST /gsma/rsp2/es9plus/getBoundProfilePackage HTTP/1.1
Content-Type: application/json
Accept: application/json
User-Agent: gsma-rsp-com.truphone.lpad
X-Admin-Protocol: gsma/rsp/v2.2.0
Host: sys.prod.ondemandconnectivity.com
Connection: Keep-Alive
Accept-Encoding: gzip
Content-Length: 297

{"prepareDownloadResponse":"vyGBnqCBmzBWgBCuvFCayqpCNpD0c62fSkGzX0lBBA8Vn1pAS+PWaygMoZEU3TDN702F7TXoV8
x082MJ3EKh4R3wu+I08UKvxOOGWEQ1ShpXHKkSPJaT+UQYYgb9sYRfN0Bv+E9IlcngRB9UcJk9NgX7ehgvQfwiPvf8LY9I5gCZWhWI
D5Zxj+m3xACv7inuufhuF6qCgU7kY/970fLwiwvP","transactionId":"AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3"}HTTP/1.1
```

Figura 3.24: Messaggio di getBoundProfilePackage visualizzato su Wireshark.

```
473
          PrepareDownloadResponse ::= [33] CHOICE { -- Tag 'BF21'
474
475
           downloadResponseOk PrepareDownloadResponseOk,
476
477
           downloadResponseError PrepareDownloadResponseError
478
479
480
          PrepareDownloadResponseOk ::= SEQUENCE {
484
           euiccSigned2 EUICCSigned2, -- Signed information
487
           euiccSignature2 [APPLICATION 55] OCTET STRING -- tag '5F37'
488
489
490
494
          EUICCSigned2 ::= SEQUENCE {
           transactionId [0] TransactionId,
498
           euiccOtpk [APPLICATION 73] OCTET STRING, -- otPK.EUICC.ECKA, tag '5F49'
499
500
           hashCc Octet32 OPTIONAL -- Hash of confirmation code
```

Figura 3.25: Definizione del campo prepareDownloadResponse di getBoundProfilePackage.

Figura 3.26: Messaggio di getBoundProfilePackageResponse visualizzato su Wireshark.

```
-- Definition of Bound Profile Package ------

BoundProfilePackage ::= [54] SEQUENCE { -- Tag 'BF36'

initialiseSecureChannelRequest [35] InitialiseSecureChannelRequest, -- Tag 'BF23'

firstSequenceOf87 [0] SEQUENCE OF [7] OCTET STRING, -- sequence of '87' TLVs

sequenceOf88 [1] SEQUENCE OF [8] OCTET STRING, -- sequence of '88' TLVs

secondSequenceOf87 [2] SEQUENCE OF [7] OCTET STRING OPTIONAL, -- sequence of '87' TLVs

sequenceOf86 [3] SEQUENCE OF [6] OCTET STRING -- sequence of '86' TLVs

}
```

Figura 3.27: Definizione del campo boundProfilePackage di getBoundProfilePackageResponse.

```
PKIMessage [?] [54]
     pvno INTEGER [?] [35] (5 elem)
pvno INTEGER [?] [2] (1 byte) 01
sender GeneralName [0] (16 byte) AEBC509ACAAA423690F473AD9F4A41B3
recipient GeneralName [6] (3 elem)
  header
         IA5String [?] [0] (1 byte) 88
[1] (1 byte) 10
              (14 byte) 2B0601040181F80201815C646502
      Application 73 (65 byte) 0497BF9F3C46611BB9257F66D3A887F89BAAAF42E7DF0EC43CB9E9127D09D0196ADB45..
      Application 55
                       (64 byte)
                                 BDF0ABAFC69E6986182060D57B5F62B942101E2DDF2245F3FFC996EE519F716AFEB765...
        PKIBody [0]
                       (1 elem)
                                   (24 byte) 3DE336369AF7A90BCA21ACE455C96C20477C48D8BD39B270
      CertReqMessages
                        [?] [7]
                    (1 elem)
  extraCerts [1]
                     [8] (109 byte) BF25625A0A989388805440666448F4910456657279920B56455259206D6F62696C659.
      SEQUENCE
       (1 elem)
       7] (72 byte) 941F9D361096DB037E982604BC03F66B834C512FAC9B90DDCEB4B1C6A21200406502A1..
(9 elem)
           (1016 byte) D8E0616B484FA3B122AE5679AF314AF9598E28BA4C7A2E5EEB1A4629B6708EEE2C2B...
           (1016 byte)
                        42E192D3F120AD3658C672F9DE586AF43B17E20E7E3C76DF43B58955A3A764F6980F..
           (1016 byte)
                       A1BC2483C4A34B5ADAF9A3AB246C11DA807D3A43E28D391281EAA17B629866535394
                        4B98206BAABD0EA80D823D7034425DF5AF714733A4FEE7FB72AF40B7395BD2A0A986..
           (1016 byte)
           (1016 byte)
                        EC0AE237918F2B3D5CA1ECDB27DB14844C8C1DB6E71250B599A04F80A7ECCBACC2E9..
           (1016 byte)
                        52414EEC79611E1B73CCA5A26F5CFF594BC6A062346F175C1B4719FBCAD27919CCDE.
                        2CCA0E20963AE4EEAA1287F33D840291E792B2C872835C9996F889A07538301DF883...
           (1016 byte)
           (1016 byte) CE699BDE43F85F7B9095193A6D71CCA61201F6B112DB3E17EC22A5096078F80B65BC.
           (120 byte) 45817CE64112DE045F2FD820967F5D8F970E9E72AD7109BF23516B06D051F7CE8CD45.
```

Figura 3.28: Decodifica del campo boundProfilePackage di getBoundProfilePackageResponse.

```
POST /gsma/rsp2/es9plus/handleNotification HTTP/1.1
Host: sys.prod.ondemandconnectivity.com
Content-Type: application/json
X-Admin-Protocol: gsma/rsp/v2.2.2
Cookie: GWAFSESSIOW=s.g401
Connection: keep-alive
Accept: "/*
User-Agent: gsma-rsp-lpad
Content-Length: 290
Accept-Language: en-Us,en;q=0.9
Accept-Language: en-Us,en;q=0.9
Accept-Encoding: gzip, deflate, br

{"pendingNotification":"vzeBwr8nfIAQSenyh5dYTUes7f/9+4zGZb8vNoABB4ECB4AMIXN5cy5wcm9kLm9uZGVtVW5kY29ubmVjdGl2aXR5LmNvbVoKmJOIgFRAZmRI9AYOKwYBBAGB+
AIBgvXkZQkYiH6AdTxCgAAAFWRAQ/////4kABEABAkwB6AFNAOAAQBFNBAPT5wlUqDRpABIhGPltBDVNJLo/3X+3WGdegarrcwRcOIQQo7CiFUBJyusNYfXlxcPX9F6pwDniq2aoEKM4mSC"}
```

Figura 3.29: Messaggio di handleNotification visualizzato su Wireshark.

#### 3.3.7 Analisi di handleNotification

Nelle due tracce diverse da quella di riferimento sono stati catturati anche dei messaggi di handleNotification inviati al server SM-DP+ da parte dell'LPA. Può tornare utile analizzarne un campione, come quello riportato in figura 3.29.

Si ha un solo campo JSON, pendingNotification, la cui definizione è distribuita nelle figure 3.30, 3.31, 3.32 [15].

Si hanno due casi possibili: pendingNotification pari alla struttura dati profileInstallationResult e pendingNotification pari alla struttura dati otherSignedNotification.

- Nel primo caso, si ha una struttura profileInstallationResultData composta da ID di transazione, alcuni metadati di notificazione, OID (i.e. l'identificatore) del server SM-DP+ ed esito finale dell'installazione del profilo all'interno dell'eUICC (che può essere un successResult o un errorResult). Oltre a profileInstallationResultData, il campo pendingNotification è composto anche da euiccSignPIR, che risulta essere la signature di profileInstallationResultData.
- Nel secondo caso, invece, si hanno alcuni metadati di notificazione, la relativa digital signature, il certificato dell'eUICC (CERT.EUICC.SIG) e il certificato dell'EUM (CERT.EUM.SIG).
   Intuitivamente, si ricade in questa casistica in contesti differenti da quello in cui l'LPA ha bisogno di comunicare l'esito dell'installazione del profilo (i.e. il successResult o l'errorResult).

Poiché, com'è stato già visto, la struttura dei certificati è piuttosto grande e poiché la stringa in base64 che codifica il campo pending Notification del messaggio handle Notification, al contrario, è molto breve, è già possibile intuire che il messaggio cattura to nella traccia ricada nel primo caso esposto precedentemente, dove pending Notification è pari alla struttura dati profile Installation Result che, verosimilmente, contiene un success Result. Tale intuizione trova conferma in figura 3.33 tratta dal sito  $ASN.1\ JavaScript\ decoder$ , dove chiaramente non compaiono riferimenti a certificati.

Figura 3.30: Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 1/3).

```
716
          ProfileInstallationResult ::= [55] SEQUENCE { -- Tag 'BF37'
718
           profileInstallationResultData [39] ProfileInstallationResultData,
719
720
           euiccSignPIR EuiccSignPIR
724
          ProfileInstallationResultData ::= [39] SEQUENCE { -- Tag 'BF27'
           transactionId[0] TransactionId, -- The TransactionID generated by the SM-DP+
730
           notificationMetadata[47] NotificationMetadata,
           smdpOid OBJECT IDENTIFIER, -- SM-DP+ OID (same value as in CERT.DPpb.ECDSA)
           finalResult [2] CHOICE {
736
           successResult SuccessResult,
739
           errorResult ErrorResult
740
741
742
743
```

Figura 3.31: Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 2/3).

Figura 3.32: Definizione del campo pendingNotification di handleNotification (parte 3/3).

```
Certificate [?] [55] (2 elem)

tbsCertificate TBSCertificate [?] [39] (4 elem)

version [0] (16 byte) E5E9F28797584D47ACEDFFFDFB8CC665

serialNumber CertificateSerialNumber [?] [47] (4 elem)

[0] (1 byte) 07

[1] (2 byte) 0780

UTF8String sys.prod.ondemandconnectivity.com
Application 26 (10 byte) 989388805440666448F4

signature AlgorithmIdentifier [?] OBJECT IDENTIFIER 1.3.6.1.4.1.31746.1.220.100.101.2

issuer Name [?] [2] (1 elem)

rdnSequence RDNSequence [?] [0] (2 elem)

RelativeDistinguishedName [?] Application 15 (16 byte) A0000005591010FFFFFFFF8900001100

RelativeDistinguishedName [?] OCTET STRING (9 byte) 3007A0053003800100

AttributeTypeAndValue SEQUENCE (1 elem)

type AttributeType [?] [0] (1 elem)

SEQUENCE (1 elem)

[0] (1 byte) 00

signatureAlgorithm AlgorithmIdentifier [?] Application 55 (64 byte) 0FEF9C2552A0D1A400488463E5B4
```

Figura 3.33: Decodifica del campo pendingNotification di handleNotification.

#### 3.4 Implementazione dei simulatori

Il sistema di simulazione sviluppato è un'applicazione Python composta da tre moduli principali:

- rootCA: è il modulo relativo al Certificate Issuer. È composto unicamente da un eseguibile per la generazione di certificati custom;
- smdp: è il modulo relativo al server SM-DP+. È composto a sua volta da:
  - un eseguibile per la generazione di certificati custom;
  - un eseguibile per la comunicazione con l'operatore per il rilascio di un nuovo profilo;
  - un eseguibile per le procedure di Common Mutual Authentication e di download e installazione del profilo;
  - un file per tenere traccia delle informazioni sui profili esistenti che sono il Matching ID, l'EID dell'eUICC a cui il profilo è destinato, l'ICCID, il numero di tentativi di download effettuati, l'ID dell'eventuale transazione in cui si sta tentando correntemente di installare il profilo, lo stato attuale del profilo, il tipo di profilo e l'eventuale Confirmation Code che serve per fornire la conferma finale sul download del profilo;
  - un eseguibile per effettuare il clean-up del file di cui sopra, in modo tale da lasciare esclusivamente i profili in uno stato diverso da 'Released' e da 'Error'.
- euicc: è il modulo che comprende la coppia eUICC + LPA e l'operatore telefonico. Questo accorpamento consente di semplificare la logica applicativa lato client e di bypassare, ad esempio, la comunicazione tra l'operatore e l'LPA che si ha nella fase di download initialization (sezione 2.4.3). Tale modulo è composto a sua volta da:
  - un eseguibile per la generazione di certificati custom sia per l'eUICC che per l'EUM;
  - un eseguibile per la comunicazione col server SM-DP+ per il rilascio di un nuovo profilo (qui l'attore impersonificato è l'operatore);
  - un eseguibile per le procedure di Common Mutual Authentication e di download e installazione del profilo (qui l'attore impersonificato è la coppia eUICC + LPA);
  - un file che rappresenta una RAT.

#### 3.4.1 Librerie Python utilizzate

La tabella 3.1 racchiude tutte le librerie Python che sono state sfruttate per il sistema simulato e i relativi utilizzi.

#### 3.4.2 Confronto tra specifiche GSMA e simulatori

Per quanto concerne i dettagli implementativi del sistema simulato, è stato possibile formattare i messaggi scambiati tra le controparti in modo perfettamente compatibile con le specifiche di GSMA sia grazie al livello di dettaglio fornito dalle specifiche stesse [3], sia grazie alla completezza delle definizioni ASN.1 per il protocollo RSP [15], anche se è stato necessario ritoccare queste ultime con piccole correzioni al fine di ottenere un funzionamento corretto. Un aspetto sicuramente più interessante da trattare riguarda i controlli che devono essere effettuati dalle controparti a ogni messaggio ricevuto.

#### Check da parte del server alla ricezione di initiateAuthetication

- Validità dell'indirizzo SM-DP+: l'implementazione prevede un controllo su se l'hostname specificato è uguale al vero hostname del server.
- Validità del contenuto di euiccInfo1: l'implementazione prevede un controllo su se in euiccCi-PKIdListForVerification e in euiccCiPKIdListForSigning compare il valore di euiccCiPKId-ToBeUsed.

Tabella 3.1: Librerie Python utilizzate

Libreria	Utilizzo			
asn1tools	È la libreria di riferimento per convertire i dati in e dal formato ASN.1; prevede			
	l'ausilio di alcuni file contenenti, tra le varie cose, le definizioni ASN.1 che			
	vengono usate [15].			
base64	Viene usata per convertire i dati in e dal formato base64.			
cryptography	Viene usata a supporto della generazione dei certificati custom, della generazione e della verifica delle signature e di altre funzionalità crittografiche.			
datetime	Viene usata per definire delle date o degli istanti di tempo; è utile ad esempio			
	per inizializzare i campi not valid before e not valid after dei certificati custom.			
ecdsa	Viene usata per eseguire operazioni sull'algoritmo ECDSA e sulle relative curve ellittiche.			
gzip	Viene usata per estrarre il payload dei messaggi eventualmente compressi del server SM-DP+ (non è il caso di Very Mobile).			
hashlib	Viene usata per generare fingerprint ad esempio con la funzione hash SHA256().			
http	Viene sfruttata per utilizzare la parte client e/o la parte server per la comunicazione HTTP.			
json	Viene usata per convertire i dati in e dal formato JSON, oltre che per leggere e scrivere sui file .json.			
os	Viene usata per interagire col sistema operativo.			
random	Viene usata per generare valori o stringhe in modo pseudo-randomico, come ad esempio i Matching ID.			
secrets	Viene usata per generare sequenze di byte pseudo-randomiche, come ad esempio le challenge.			
signal	Viene usata per definire un timeout ove è previsto un input da parte dell'utente da immettere entro un tempo limitato.			
socket	Viene usata per definire e utilizzare le socket dalle quali verrà istanziata la connessione HTTP.			
ssl	Viene usata per aggiungere la componente SSL (o TLS) alla connessione HTTP.			
sslkeylog	Viene usata per generare un log su ciò che avviene all'interno di una connessione			
	di rete.			
string	Viene usata per la definizione di stringhe o di insiemi di caratteri; ad esempio,			
	può indicare il set dei possibili caratteri che potenzialmente comporranno una stringa pseudo-randomica.			
sys	Viene usata per interagire con l'ambiente runtime di Python.			

#### Check da parte dell'LPA alla ricezione di initiateAuthenticationResponse

- Validità dell'OID (opzionale): non implementato.
- Validità dell'indirizzo SM-DP+: l'implementazione prevede un controllo su se l'hostname ricevuto corrisponde a quello inviato nel precedente messaggio di initiate Authentication.
- Validità della chiave pubblica del Root della certificate chain (opzionale): non implementato.
- Eventuali altri controlli previsti per l'LPA non sono implementati.

#### Check da parte dell'eUICC alla ricezione di initiateAuthenticationResponse

- Validità della catena di certificati: l'implementazione prevede un controllo sul certificato CERT.DPauth.SIG mediante la chiave pubblica del CI (i.e. del Root).
- Validità di serverSignature1: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.DPauth.SIG.
- Validità di euiccChallenge: l'implementazione prevede un controllo su se l'euiccChallenge ricevuta corrisponde a quella inviata nel precedente messaggio di initiateAuthentication.

- Supporto della chiave pubblica del CI ricevuta nel campo euiccCiPKIdToBeUsed: l'implementazione prevede un controllo su se euiccCiPKIdToBeUsed è incluso all'interno del campo euiccCiPKIdListForSigning.
- Validità della CRL (opzionale): non implementato.

È stato aggiunto anche un controllo su se il campo transactionId di initiateAuthenticationResponse corrisponde al sotto-campo transactionId della struttura serverSigned1 contenuta nel medesimo messaggio.

#### Check da parte del server alla ricezione di authenticateClient

- Validità dell'ID di transazione: l'implementazione prevede un controllo su se il campo transactionId di authenticateClient e il sotto-campo transactionId della struttura euiccSigned1 sono uguali all'ID di transazione originariamente comunicato dal server.
- Validità del Root della certificate chain usata dal client: l'implementazione prevede un controllo su se il campo *AuthorityKeyIdentifier* del certificato CERT.EUM.SIG corrisponde alla variabile euiccCiPKIdToBeUsed.
- Validità della catena di certificati: l'implementazione prevede un controllo sul certificato CERT.EUM.SIG mediante la chiave pubblica del CI e un controllo sul certificato CERT.EUICC.SIG mediante la chiave pubblica dell'EUM.
- Validità di euiccSignature1: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.EUICC.SIG.
- Validità di serverChallenge: l'implementazione prevede un controllo su se la serverChallenge ricevuta corrisponde a quella inviata nel precedente messaggio di initiateAuthenticationResponse.
- Validità del Matching ID: l'implementazione prevede un controllo su se il campo matchingId della struttura ctxParams1 corrisponde a un Matching ID realmente esistente per il server e correntemente nello stato 'Released' o 'Download'.

A livello implementativo sono stati aggiunti anche i controlli elencati qui di seguito.

- Validità dell'indirizzo SM-DP+: si ha un controllo su se il campo serverAddress della struttura euiccSigned1 è uguale all'hostname del server.
- Validità dei campi di euiccInfo2 in comune con euiccInfo1: si ha un controllo su se i campi svn, euiccCiPKIdListForVerification ed euiccCiPKIdListForSigning assumono gli stessi valori in euiccInfo2 all'interno di authenticateClient e in euiccInfo1 all'interno di initiateAuthentication.

#### Check da parte dell'LPA alla ricezione di authenticateClientResponse

- Verifica della RAT: l'implementazione prevede una funzione che segue la logica introdotta nella sezione 2.5.1.
- Conferma da parte dell'utente: l'implementazione prevede due casi. Nel primo caso è richiesta l'acquisizione del Confirmation Code da parte dell'utente e, se questo è errato o scatta il timeout, viene invocata la procedura di Common Cancel Session. Nel secondo caso è richiesta la conferma semplice e, se l'utente risponde "No", "Not now" oppure fa scadere il timeout, viene invocata la procedura di Common Cancel Session.

#### Check da parte dell'eUICC alla ricezione di authenticateClientResponse

 Validità di CERT.DPpb.SIG: l'implementazione prevede un controllo sul certificato CERT.DPpb.SIG mediante la chiave pubblica del CI.

- Appartenenza di CERT.DPpb.SIG e di CERT.DPauth.SIG alla medesima entità: l'implementazione prevede un controllo su se l'Organization Name di CERT.DPpb.SIG corrisponde all'Organization Name di CERT.DPauth.SIG, e un controllo su se l'Organization Name dell'issuer di CERT.DPpb.SIG corrisponde all'Organization Name dell'issuer di CERT.DPauth.SIG.
- Validità di smdpSignature2: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.DPpb.SIG.
- Validità dell'ID di transazione: l'implementazione prevede un controllo su se il campo transactionId di authenticateClientResponse e il sotto-campo transactionId della struttura smdp-Signed2 sono uguali all'ID di transazione che identifica la sessione RSP corrente.

È stato aggiunto anche un controllo su se i campi service Provider Name e profile Name della struttura profile Metadata corrispondono a stringhe non vuote.

#### Check da parte del server alla ricezione di getBoundProfilePackage

- Validità di euiccSignature2: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.EUICC.SIG.
- Validità del Confirmation Code (opzionale): l'implementazione prevede un controllo sull'hash del Confirmation Code ricevuto dal server; se il check non va a buon fine, è previsto un incremento del contatore dei tentativi di immissione del codice e un controllo su se il contatore ha sforato il numero massimo ammissibile.

È stato aggiunto anche un controllo su se il campo transactionId di getBoundProfilePackage e il sotto-campo transactionId della struttura euiccSigned2 sono uguali all'ID di transazione che identifica la sessione RSP corrente.

#### Check da parte del client alla ricezione di getBoundProfilePackageResponse

In questa fase, è stato deciso di sintetizzare tutti i check svolti da parte dell'LPA e dell'eUICC in cinque punti fondamentali.

- Validità del Bound Profile Package: l'implementazione prevede un controllo in modo particolare sul campo sequenceOf88 della struttura boundProfilePackage per verificare se corrisponde alla codifica ASN.1 dell'intero campo profileMetadata ricevuto nel precedente messaggio del server (authenticateClientResponse).
- Validità del Remote Operation Type: l'implementazione prevede un controllo su se il campo remoteOpId della struttura initialiseSecureChannelRequest corrisponde a un'operazione remota (Remote Operation) supportata.
- Validità dell'ID di transazione: l'implementazione prevede un controllo su se il campo transactionId di getBoundProfilePackageResponse e il sotto-campo transactionId della struttura initialiseSecureChannelRequest sono uguali all'ID di transazione che identifica la sessione RSP corrente.
- Validità della Profile Class: l'implementazione prevede un controllo su se la classe del profilo target (Profile Class) è supportata.
- Validità di smdpSign: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nella struttura initialiseSecureChannelRequest del messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.DPpb.SIG.

#### Check da parte del server alla ricezione di handleNotification

Nonostante la sezione 2.4.7 non parli esplicitamente di controlli effettuati dal server SM-DP+ dopo la ricezione del messaggio handleNotification da parte dell'LPA, si è comunque deciso di inserire due check che sembravano ormai ovvi e doverosi.

• Validità dell'ID di transazione: l'implementazione prevede un controllo su se il campo transactionId della struttura profileInstallationResultData è uguale all'ID di transazione che identifica la sessione RSP corrente.

• Validità di euiccSignPIR: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.EUICC.SIG.

#### Check da parte del server alla ricezione di cancelSession

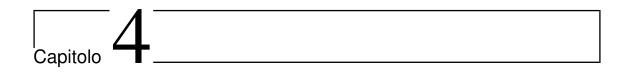
All'interno del sistema simulato, il client avvia la procedura di Common Cancel Session nei casi riportati qui di seguito, come suggerito dalle specifiche di GSMA [3]:

- il messaggio authenticateClientResponse da parte del server contiene un solo campo (transactionId);
- il messaggio authenticateClientResponse contiene la struttura profileMetadata con service-ProviderName o profileName pari alla stringa vuota;
- fallisce un qualche controllo sulle Profile Policy Rules all'interno dei metadati del profilo (struttura profileMetadata);
- l'end user non inserisce correttamente in input l'eventuale Confirmation Code o comunque non fornisce la conferma sul download del profilo target;
- il campo sequenceOf88 della struttura boundProfilePackage all'interno del messaggio get-BoundProfilePackageResponse non corrisponde alla codifica ASN.1 dell'intero campo profileMetadata del precedente messaggio di authenticateClientResponse.

Quando il server riceve un messaggio di cancelSession all'interno del sistema simulato, vengono implementati i seguenti check:

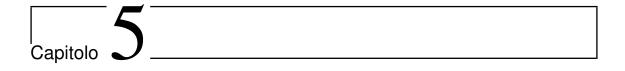
- Validità dell'ID di transazione: l'implementazione prevede un controllo su se il campo transactionId di cancelSession e il sotto-campo transactionId della struttura euiccCancelSessionSigned sono uguali all'ID di transazione che identifica una sessione RSP correntemente attiva.
- Validità di euiccCancelSessionSignature: l'implementazione prevede un controllo della signature contenuta nel messaggio mediante la chiave pubblica associata al certificato CERT.EUICC.SIG.

Tuttavia, manca un controllo sull'OID.



## Risultati ottenuti

[TODO]



# Conclusione

[TODO]

## Bibliografia

- [1] Corcom. "Telefonia mobile, cosa sono le eSim? E perché sono più sicure?", 2023. https://corrierecomunicazioni.it/telco/telefonia-mobile-cosa-sono-le-esim-e-perche-sono-piu-sicure/.
- [2] GSM Association. "The what and how of Remote SIM Provisioning", 2018. https://gsma.com/esim/wp-content/uploads/2018/12/esim-whitepaper.pdf.
- [3] GSM Association. "RSP Technical Specification Version 3.0", 2022. https://gsma.com/esim/wp-content/uploads/2022/10/SGP.22-v3.0-1.pdf.
- [4] Abu Shohel Ahmed, Aleksi Peltonen, Mohit Sethi, and Tuomas Aura. "Security Analysis of the Consumer Remote SIM Provisioning Protocol", 2022. https://arxiv.org/pdf/2211.15323.pdf.
- [5] GSM Association. "RSP Technical Specification Version 2.0", 2016. https://gsma.com/newsroom/wp-content/uploads/SGP.22\_v2.0.pdf.
- [6] Team di Android. "Implementing eSIM", 2023. https://source.android.com/docs/core/connect/esim-overview.
- [7] IETF. "The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.2", 2008. https://rfc-editor.org/rfc/rfc5246.
- [8] IETF. "The Transport Layer Security (TLS) Protocol Version 1.3", 2018. https://rfc-editor.org/rfc/rfc8446.
- [9] IETF. "The Base16, Base32, and Base64 Data Encodings", 2006. https://datatracker.ietf.org/doc/html/rfc4648.
- [10] OSS Nokalva. "Distinguished Encoding Rules", 2022. https://www.oss.com/asn1/resources/asn1-made-simple/asn1-quick-reference/distinguished-encoding-rules. html.
- [11] OSS Nokalva. "Basic Encoding Rules", 2012. https://www.oss.com/asn1/resources/asn1-made-simple/asn1-quick-reference/basic-encoding-rules.html.
- [12] IETF. "ASN.1 Translation", 2010. https://datatracker.ietf.org/doc/html/rfc6025.
- [13] AJ ONeal. "ASN.1 for Dummies", 2018. https://coolaj86.com/articles/asn1-for-dummies/.
- [14] Microsoft. "DER Encoding of ASN.1 Types", 2021. https://learn.microsoft.com/en-us/windows/win32/seccertenroll/about-der-encoding-of-asn-1-types.
- [15] Harald Welte. "RSPDefinitions.asn", 2022. https://gitea.osmocom.org/sim-card/gsma-esim-iot/src/branch/master/asn/RSPDefinitions.asn.

## Ringraziamenti

[TODO]