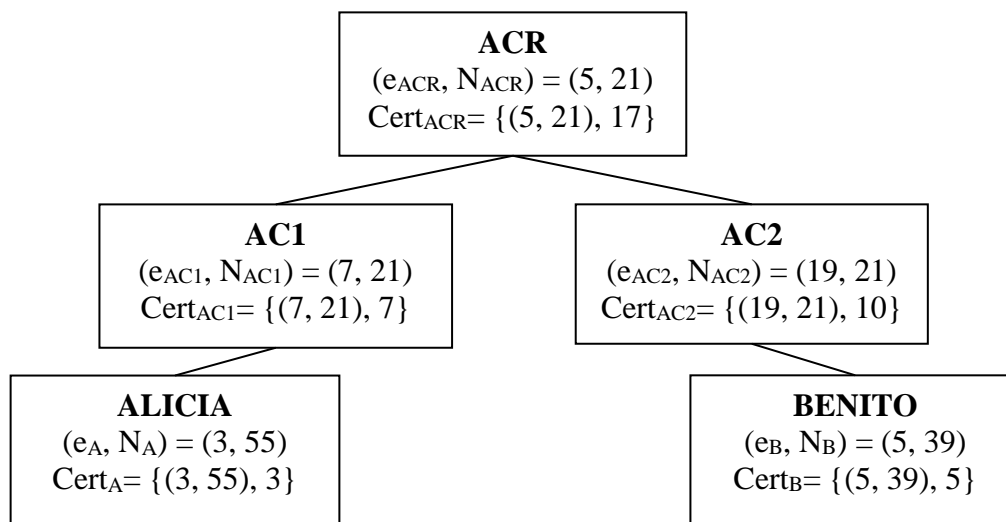


“Infraestructuras de clave pública”

Ejercicios propuestos

Ejercicio 1:

Alicia quiere mandar un mensaje firmado a Benito. La jerarquía de autoridades de certificación y las claves públicas y certificados en cuestión son los que se muestran en la figura a continuación.



Teniendo en cuenta las siguientes consideraciones:

El certificado de cada entidad i está compuesto por su clave pública y la firma del exponente de esa clave pública por parte de la entidad emisora del certificado, es decir, $\text{Cert}_i = \{(e_i, N), F_{\text{emisor}}(e_i)\}$, siendo $F_{\text{emisor}}(e_i)$ la firma RSA realizada por la entidad emisora del certificado (entidad inmediatamente superior).

La autoridad raíz firma su propio certificado.

No se usan funciones resumen.

Cada entidad posee y confía en los certificados de toda su cadena de certificación (e.g., Benito posee Cert_{AC2} y Cert_{ACR} y confía en ellos).

Se pide:

- Calcule la firma RSA del mensaje $M = 2$ realizada por Alicia.
- ¿Qué tendrá que enviar Alicia a Benito para que éste pueda comprobar que el mensaje fue enviado por Alicia? Justifique su respuesta.

-
- c) Suponiendo que Alicia le envía a Benito $\{M, F_A(M), Cert_A, Cert_{AC1}, Cert_{ACR}\}$, siendo $M = 2$ y $F_A(M)$ el resultado calculado en el apartado a), realice TODOS los cálculos que tendría que realizar Benito para comprobar la autoría del mensaje enviado.

Solución:

- a) Cálculo de d_A a partir de e_A :

$$N_A = p_A \cdot q_A = 5 \cdot 11 \rightarrow \Phi(N_A) = \Phi(5) \cdot \Phi(11) = 4 \cdot 10 = 40$$

Cálculo de inverso de 3 mod 40 por Euclides modificado:

$$40 = 3 \cdot 13 + 1 \rightarrow 1 = 40 - 13 \cdot 3 \rightarrow d_A = 27$$

$$\text{Resultado} = F_A(M) = M^{d_A} \bmod N_A = 2^{27} \bmod 55 = (2^6)^4 \cdot 2^3 \bmod 55 = 9^4 \cdot 8 \bmod 55 = 26 \cdot 26 \cdot 8 \bmod 55 = 16 \cdot 8 \bmod 55 = 18$$

- b) Puntuación completa solo si está correctamente justificado. Alicia debe enviar:

- El mensaje
- La firma del mensaje
- Toda la cadena de certificación.

De esta manera Benito podrá comprobar la veracidad de todo lo enviado hasta el certificado de su confianza $Cert_{ACR}$.

- c) 1º Benito comprueba que el mensaje está firmado utilizando el supuesto certificado de Alicia:

- Comprobación firma de Alicia:
 $F_A(M)^{e_A} \bmod N_A = 18^3 \bmod 55 = 2^3 \cdot 9^3 \bmod 55 = 72 \cdot 81 \bmod 55 = 26 \cdot 17 \bmod 55 = 2 = M$

2º Comprobación de la cadena de certificación:

- Comprobación de expedición del certificado de A por parte de AC1:
Hay que comprobar que AC1 ha firmado el certificado de A
 $F(e_A)^{e_{AC1}} \bmod N_{AC1} = 3^7 \bmod 21 = 3^3 \cdot 3^3 \cdot 3 \bmod 21 = 6 \cdot 6 \cdot 3 \bmod 21 = 3 = e_A$
- Comprobación de expedición del certificado de AC1 por parte de ACR:
Hay que comprobar que ACR ha firmado el certificado de AC1
 $F(e_{AC1})^{e_{ACR}} \bmod N_{ACR} = 7^5 \bmod 21 = 7 = e_{AC1}$
- Comprobación de expedición del certificado de ACR por parte de ACR:
No hace falta comprobarlo, ya que Benito usa el que ya posee y confía en él. De hecho, la comprobación del certificado de AC1 se debería hacer con el $Cert_{ACR}$ que posee Benito y no con el recibido.

Ejercicio 2 :

Alicia desea enviar a Benito un mensaje M firmado mediante RSA. Las claves públicas de Alicia y Benito están certificadas por las Autoridades de Certificación AC_A y AC_B respectivamente. Existe una tercera Autoridad, AC , que certifica a AC_A y AC_B . Suponga que los certificados de las tres Autoridades de Certificación constan exclusivamente de la firma RSA del exponente de la clave pública de los clientes, es decir, $F(e)$.

Datos:

- Todas las Autoridades de Certificación trabajan con el mismo módulo $N=55$.
- La clave pública de AC es $(e_{AC}, N) = (7, 55)$.
- Los exponentes públicos de las claves públicas de AC_A $(e_{AC_A}, N) = (e_{AC_A}, 55)$ y A $(e_A, N) = (e_A, 55)$ no se proporcionan.
- El certificado de AC_A emitido por AC es 8.
- El certificado de A emitido por AC_A es 7.

Se pide:

- Calcule la clave pública de AC_A . Analice si es un exponente público válido.
- Calcule la clave pública de A . ¿Sería posible en vista del resultado del apartado anterior?
- Independientemente del resultado del apartado anterior, suponga que la clave pública de A es $(e_A, N) = (49, 55)$. Calcule la firma RSA por parte de A del mensaje $M = 4$.

Solución:

$$a) \quad 8 = e_{AC_A}^{d_{AC}} \pmod N \quad \rightarrow \quad e_{AC_A} = 8^{e_{AC}} \pmod N$$

$$e_{AC_A} = 8^7 \pmod{55} = 9 \cdot 9 \cdot 9 \cdot 8 \pmod{55} = 26 \cdot 17 \pmod{55} = 2$$

La clave pública de AC_A calculada es: $(e_{AC_A}, N) = (2, 55)$

No es una clave pública válida debido a que e_{AC_A} no tiene inverso módulo $\Phi(N)$ dado que $\text{mcd}(2, 40) \neq 1$.

- Al no ser válida la clave pública de AC_A , no existe solución (como e no tiene inverso, no hay clave privada, y por tanto no puede haber firmado el certificado de A).

Si ignoramos este hecho, los cálculos serían los siguientes:

$$7 = e_A^{d_{AC_A}} \pmod N \quad \rightarrow \quad e_A = 7^{e_{AC_A}} \pmod N$$

$$e_A = 7^2 \pmod{55} = 49$$

y la clave pública de A sería: $(e_A, N) = (49, 55)$

c) $\Phi(N) = \Phi(55) = \Phi(5) \cdot \Phi(11) = 4 \cdot 10 = 40$

$$e_A \cdot d_A = 1 \pmod{40}$$

$$49 \cdot d_A = 9 \cdot d_A = 1 \pmod{40}$$

$$40 = 9 \cdot 4 + 4$$

$$9 = 4 \cdot 2 + 1$$

$$1 = 9 - 4 \cdot 2 = 9 - 2(40 - 9 \cdot 4) = 9 - 2 \cdot 40 + 8 \cdot 9 = 9 \cdot 9 - 2 \cdot 40$$

$$d_A = 9$$

$$\begin{aligned} F_A(\mathbf{M}) &= 4^9 \pmod{55} = 2^{18} \pmod{55} = (2^6)^3 \pmod{55} = 9^3 \pmod{55} = 3^6 \pmod{55} = \\ &= 3^4 \cdot 3^2 \pmod{55} = 26 \cdot 9 \pmod{55} = \mathbf{14} \end{aligned}$$