

Podstawy kryptografii - algorytm DSA

Adam Czerwonka 242374

Marcel Badek 242352

Wtorek 12.15-13.45

Podpis Cyfrowy DSA

Cel zadania

Celem zadania jest implementacja podpisu cyfrowego przy pomocy algorytmu DSA.

Działanie algorytmu

W algorytmie możemy wyróżnić trzy części: generacja kluczy, podpis oraz weryfikacja.

Generacja kluczy

1. Wybieramy losową liczbę L taką, że

$$512 < L < 1024$$

$$L \bmod 64 = 0$$

2. Wybieramy liczbę pierwszą q z 160 bitami w rozwinięciu dwójkowym
3. Wybieramy liczbę pierwszą p z L bitami w rozwinięciu dwójkowym taką że $p - 1$ jest wielokrotnością q
4. Wybieramy losową liczbę h z zakresu $\{2 \dots p - 2\}$
5. Obliczamy g . Jeżeli $g = 1$ to wybieramy inne h

$$g = h^{(p-1)/q} \bmod p$$

6. Wybieramy losową liczbę x z zakresu $\{1 \dots q - 1\}$
7. Obliczamy y

$$y = g^x \bmod p$$

Liczby (p, q, g) są parametrami algorytmu i są publiczne.

Liczba x to klucz prywatny.

Liczba y to klucz publiczny.

Podpis

W celu podpisania wiadomości m musimy wykonać następujące kroki:

1. Wybieramy losową liczbę k z zakresu $\{1 \dots q - 1\}$
2. Obliczamy r . Jeżeli $r = 0$ wybieramy inne k

$$r = (g^k \bmod p) \bmod q$$

3. Obliczamy s . Jeżeli $s = 0$ wróć do kroku 1.

$$s = (k^{-1}(H(m) + xr)) \bmod q$$

Podpis to para liczb: (r, s) .

Weryfikacja

W celu weryfikacji podpisu (r, s) dla wiadomości m musimy wykonać następujące kroki:

1. Sprawdzenie, że

$$0 < r < q$$

$$0 < s < q$$

2. Obliczamy w

$$w = s^{-1} \bmod q$$

3. Obliczmy u_1

$$u_1 = H(m) \cdot w \bmod q$$

4. Obliczamy u_2

$$u_2 = r \cdot w \bmod q$$

5. Obliczamy v

$$v = (g^{u_1} y^{u_2} \bmod q) \bmod q$$

Jeżeli $v = r$ to podpis jest zgodny z przekazaną wiadomością.