1 Uwagi:

Jako oznaczenie współrzędnej w n-tym wymiarze jest użyta notacja taka jak do ciągów (m_n) .

Niezależnie od wyboru wiadomości da się skonstruować l wymiarową hipersferę o takim promieniu ($\sqrt{\sum\limits_{i=0}^{l}m_i^2}$) by punkt m leżał na niej. Szyfrowanie zadziała jeśli $\exists n(p_{n \bmod k} \neq m_n)$.

2 Wyprowadzenie t ze wzoru:

m - punkt leżący na hipersferze

p - wektor kierunkowy prostej przechodzącej przez punkt \boldsymbol{m}

k - liczba wymiarów przestrzeni, w której jest punkt p

l - liczba wymiarów hipersfery leżącej w l+1 wymiarowej przestrzeni

$$\begin{split} &\sum_{i=0}^{l} (m_i + t p_{i \bmod k})^2 = \sum_{i=0}^{l} m_i^2 \qquad / - \sum_{i=0}^{l} m_i^2 \\ &\sum_{i=0}^{l} (2 m_i t p_{i \bmod k} + t^2 p_{i \bmod k}^2) = 0 \qquad / : t \\ &\sum_{i=0}^{l} (2 m_i p_{i \bmod k} + t p_{i \bmod k}^2) = 0 \qquad / - \sum_{i=0}^{l} 2 m_i p_{i \bmod k} \\ &- 2 \sum_{i=0}^{l} m_i p_{i \bmod k} = t \sum_{i=0}^{l} p_{i \bmod k}^2 \qquad / : \sum_{i=0}^{l} p_{i \bmod k}^2 \\ &t = -2 \frac{\sum_{i=0}^{l} m_i p_{i \bmod k}}{\sum_{i=0}^{l} p_{i \bmod k}^2} \end{split}$$

3 Szyfrowanie:

Do reszt z dzielenia dodawane jest $w_{n \bmod k}$ na wypadek, gdy $a_n=0$ i by zamaskować promień hipersfery.

Wejście:

m - wiadmość

p - pierwsza część klucza

w - druga część klucza

k - długość pierwszej części klucza

d - długość drugiej części klucza

l - indeks ostatniego elementu wiadomości

Wyjście:

q - zaszyfrowana wiadomość

b - mianownik do użycia przy odszyfrowywaniu

$$b = \sum_{i=0}^{l} p_{i \mod k}^{2}$$

$$c = 2 \sum_{i=0}^{l} m_{i} p_{i \mod k}$$

$$e_{n} = b m_{n} - c p_{n \mod k}$$

$$q_{n_{0}} = \lfloor \frac{e_{n}}{b} \rfloor$$

$$q_{n_{1}} = e_{n} - b q_{n_{0}} + w_{n \mod d}$$

Odszyfrowywanie: 4

Wejście:

- q zaszyfrowana wiadomość
- b mianownik do użycia przy odszyfrowywaniu
- p pierwsza część klucza
- w druga część klucza
- k długość pierwszej części klucza
- d długość drugiej części klucza
- l indeks ostatniego elementu zaszyfrowanej wiadomości

Wyjście:

m - wiadmość

$$e_n = bq_{n_0} + q_{n_1} - w_{n \bmod d}$$

$$f_n = bp_{n \bmod k}$$

$$g = \sum_{i=0}^{l} f_i^2$$

$$h = 2\sum_{i=0}^{l} e_i f_i$$

$$o = gb$$

$$m_n = \frac{ge_n - f_n h}{o}$$