

Systemy Mobilne i Bezprzewodowe

laboratorium 12

Bezpieczeństwo i prywatność

Plan laboratorium

- ▶ Szyfrowanie,
- ▶ Uwierzytelnianie,
- ▶ Bezpieczeństwo systemów bezprzewodowych.

na podstawie :

- ▶ D. P. Agrawal, Q.-A. Zeng, *Introduction to Wireless and Mobile Systems*, 2e, Thomson, 2006
 - ▶ Federal Information Processing Standards Publication, Fips Pub 46 - 3, Reaffirmed (1999) October 25, <http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips46-3/fips46-3.pdf>
 - ▶ Federal Information Processing Standards Publications (FIPS PUBS) 197, AES, (2001) November 26, <http://csrc.nist.gov/publications/fips/fips197/fips-197.pdf>
-



Bezpieczeństwo i prywatność

- ▶ Transfer wiadomości w otwartym medium jakim jest przestrzeń powietrzna jest podatny na różne ataki
- ▶ Jednym z takich problemów jest „zagłuszenie” przez bardzo silną transmitującą antenę
- ▶ Problem można rozwiązać używając metody skakania po częstotliwościach w kolejnych odstępach czasu
- ▶ Używa się wielu technik szyfrowania, aby uniemożliwić nieautoryzowanym użytkownikom interpretację sygnałów



Dwie techniki szyfrowania

- ▶ Szyfrowanie z kluczem symetrycznym, np.:
 - ▶ DES (Data Encryption Standard), szyfr blokowy Feistel'a
 - ▶ AES (Advanced Encryption Standard), szyfr blokowy, sieć S-P
- ▶ Szyfrowanie z kluczem publicznym, np.:
 - ▶ RSA (od nazwisk twórców: Rivest, Shamir, Adleman), generator potęgowej

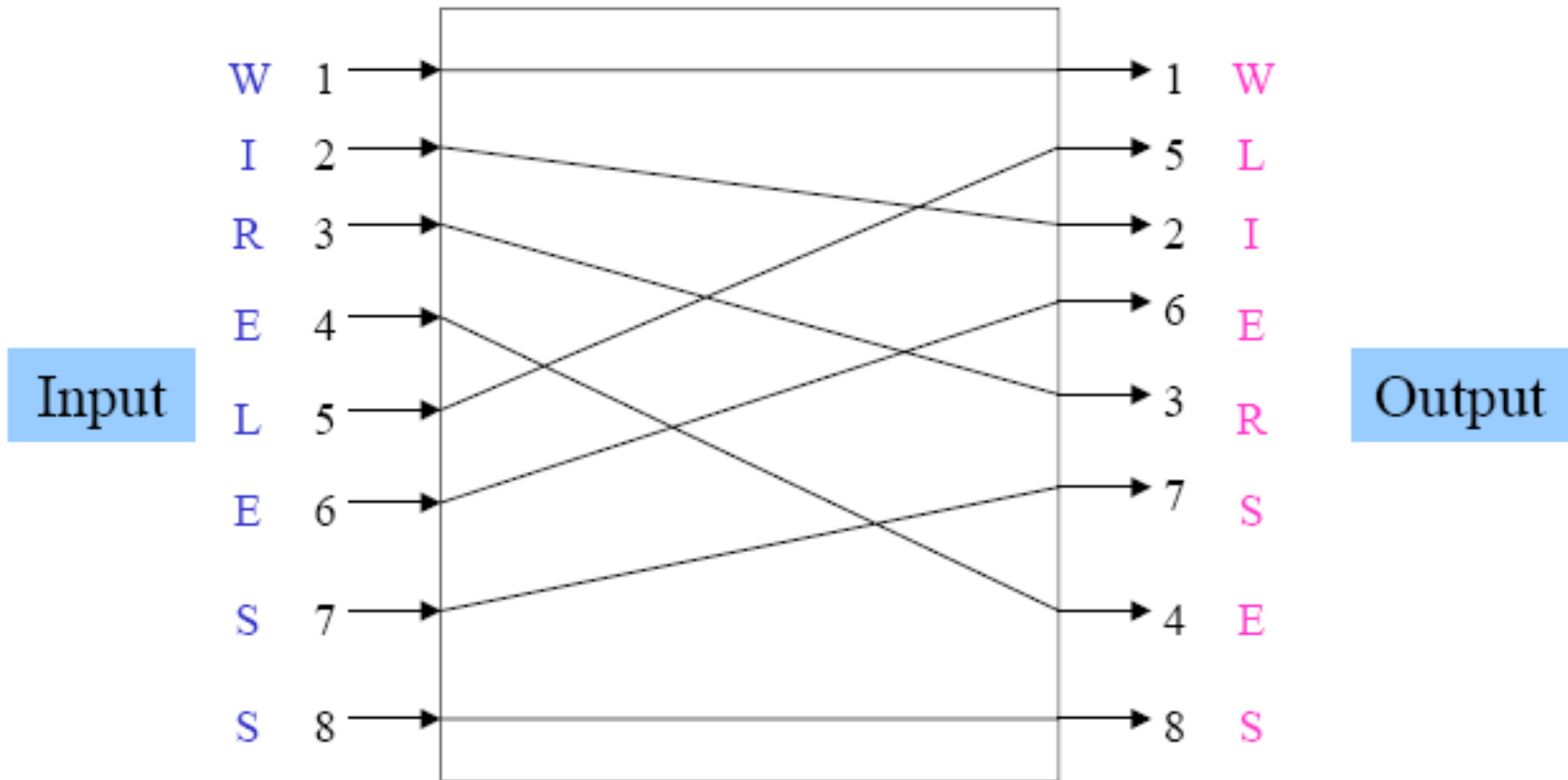


Szyfrowanie z kluczem symetrycznym

- ▶ Permutacja bitów przed ich transmisją w uprzednio zdefiniowany sposób – jeden z elementów szyfrowania
- ▶ Taka permutowana informacja może być odtworzona z użyciem operacji odwracającej
- ▶ Jednym z takich algorytmów jest **DES (Data Encryption Standard)**



Funkcija prostej permutaciji



Bity informacji przed transmisją oraz po ich otrzymaniu z użyciem DES

57 49 41 33 25 17 9 1
61 53 45 37 29 21 13 5
58 50 42 34 26 18 10 2
62 54 46 38 30 22 14 6
59 51 43 35 27 19 11 3
63 55 47 39 31 23 15 7
60 52 44 36 28 20 12 4
64 56 48 40 32 24 16 8

(a) Permutation before transmission

8 24 40 56 16 32 48 64
7 23 39 55 15 31 47 63
6 22 38 54 14 30 46 62
5 21 37 53 13 29 45 61
4 20 36 52 12 28 44 60
3 19 35 51 11 27 43 59
2 18 34 50 10 26 42 58
1 17 33 49 9 25 41 57

(b) Permutation after reception

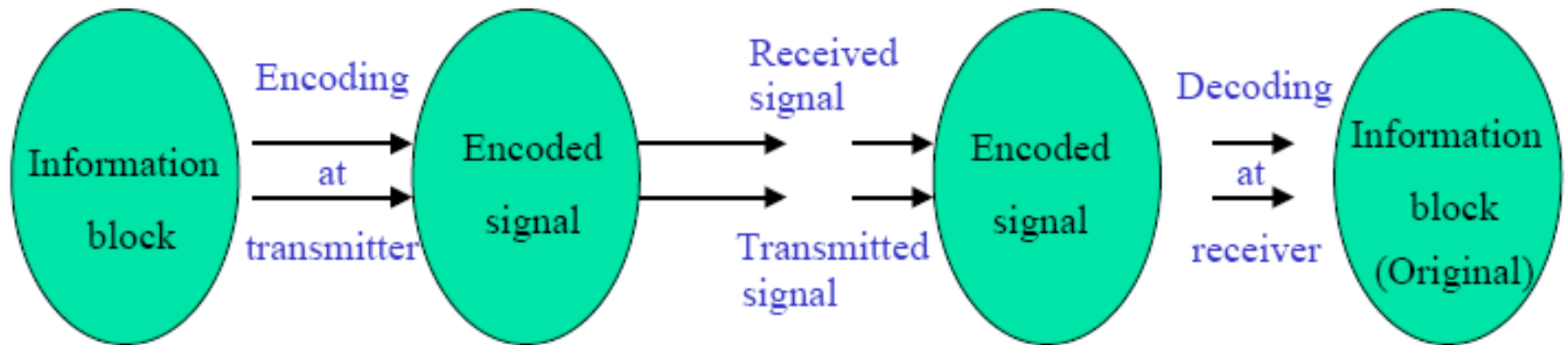


Szyfrowanie z kluczem symetrycznym

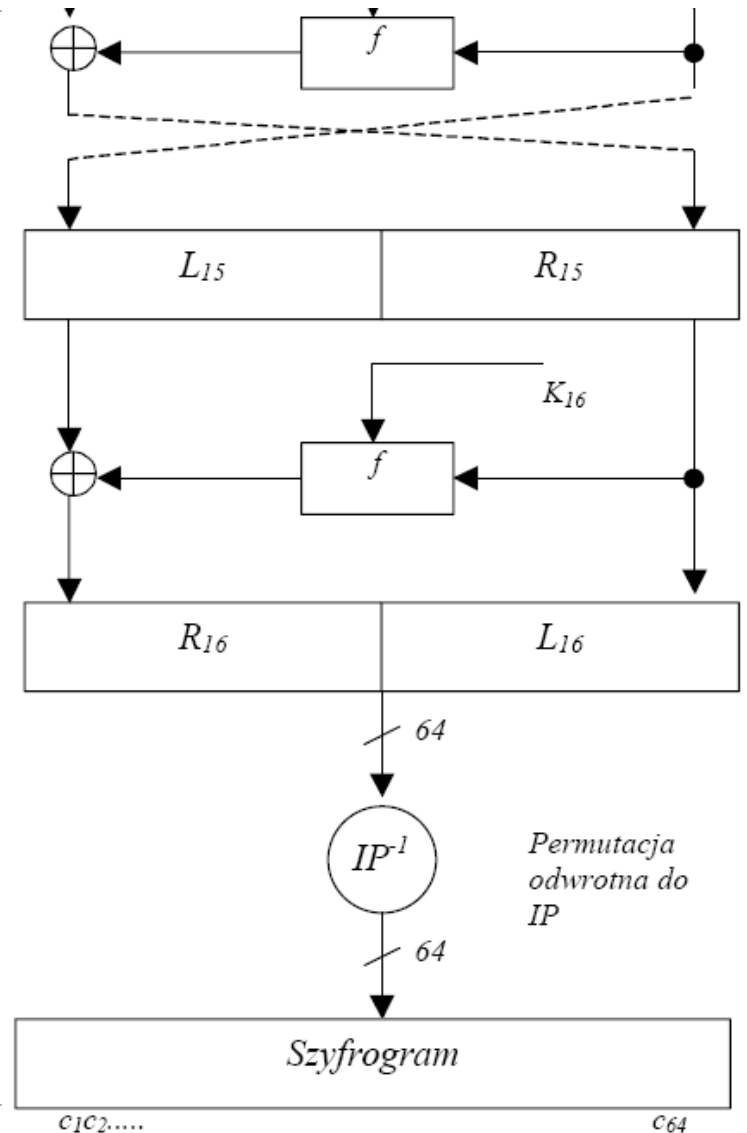
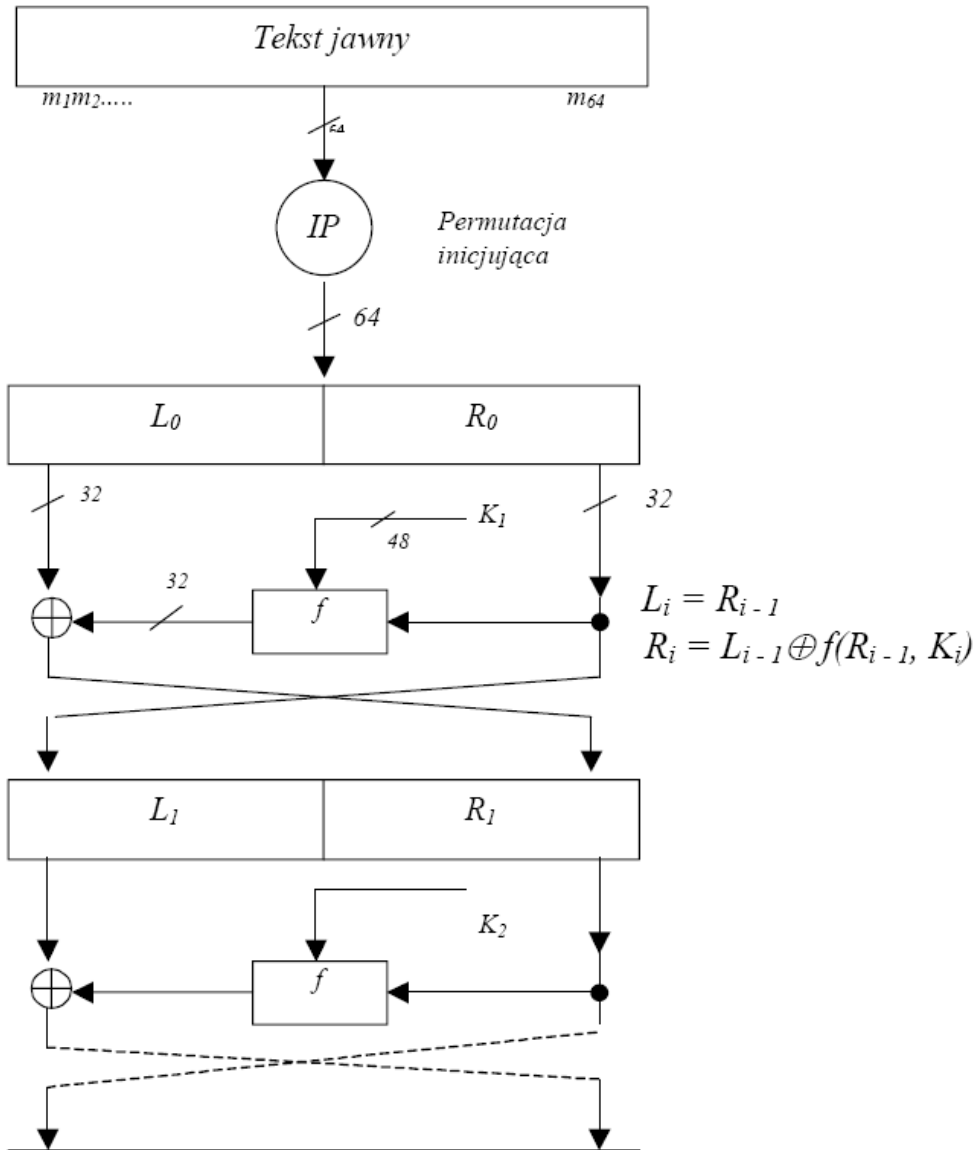
- ▶ Złożony schemat szyfrowania polega na transformacji bloków wejściowych w pewną zakodowaną formę
- ▶ Zakodowana informacja jest w sposób unikalny zamieniana na informację użyteczną
- ▶ Najprostsza transformacja zakłada logiczną lub arytmetyczną operację lub obie operacje



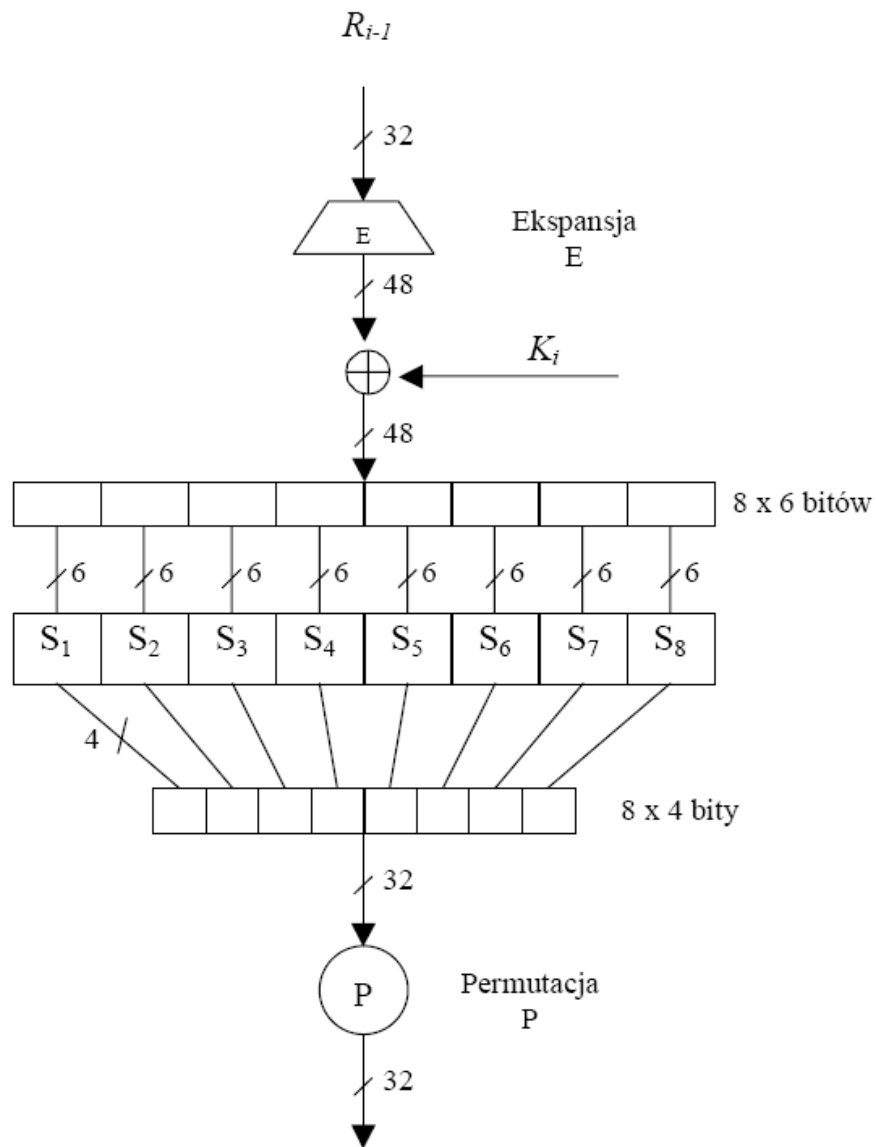
Proces kodowania i dekodowania



Permutacja i kodowanie informacji w DES



Transformacja f (stosująca S-Boxy)

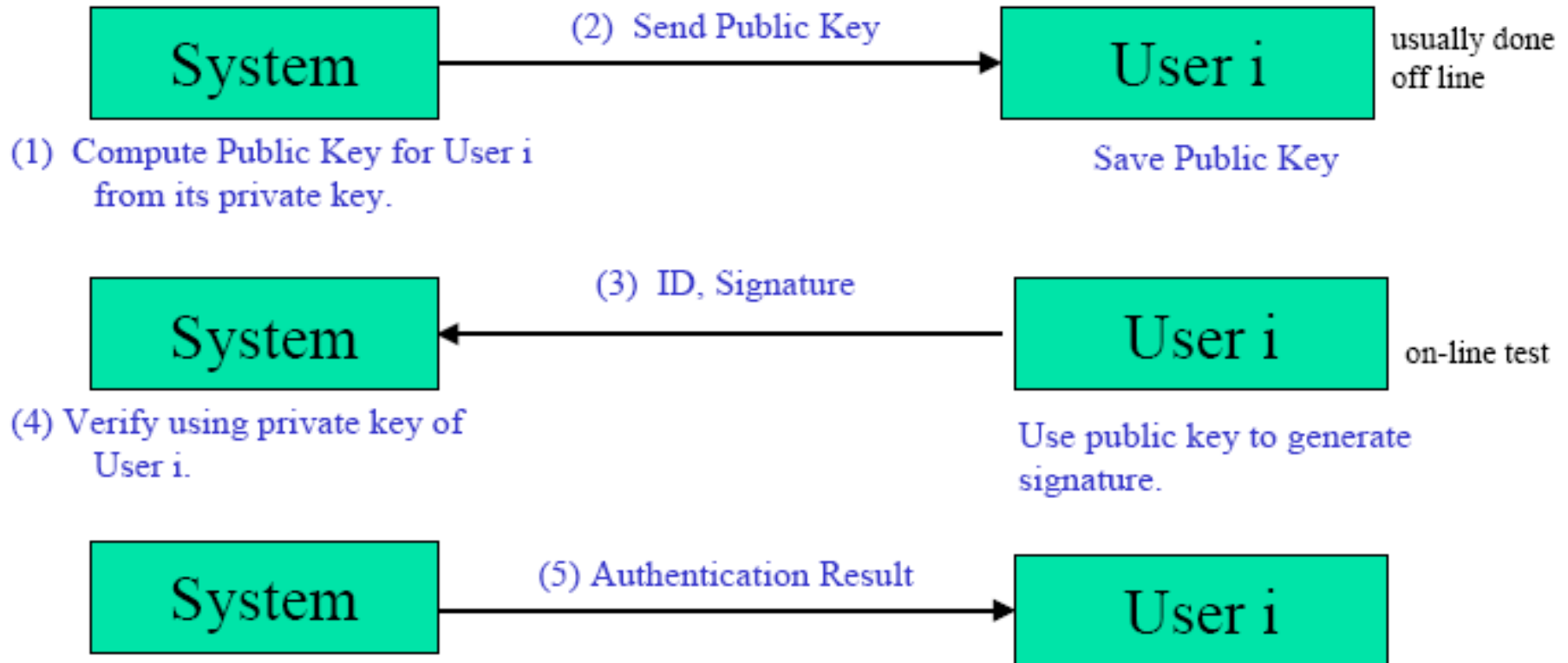


Uwierzytelnianie

- ▶ Ma na celu upewnienie się, że użytkownik jest autentyczny
- ▶ Używa się funkcji haszującej działającej unikalnym identyfikatorze na związanej z użytkownikiem
- ▶ Inne podejście polega na użyciu dwóch związanych ze sobą kluczy (**technika szyfrowania z kluczem publicznym**)
- ▶ Jeden z nich znany jest tylko dla systemu generującego klucz (klucz prywatny), drugi klucz jest używany przy wysyłaniu do świata zewnętrznego (klucz publiczny)
- ▶ **Algorytm RSA** – najbardziej znany system z kluczem publicznym



Kroki uwierzytelnienia klucza publicznego / prywatnego



Uwierzytelnianie (Algorytm RSA)

- ▶ W algorytmie RSA 2 duże liczby pierwsze (p, q) są wybierane; $n=p*q$; wybiera się liczbę e w celu użycia (n,e) jako klucza publicznego i jest ona wysyłana do użytkownika.
- ▶ Użytkownik przechowuje ją i kiedykolwiek wiadomość $m < n$ ma być wysłana, użytkownik oblicza
i wysyła do systemu. Po otrzymaniu c system oblicza
gdzie d jest obliczane na podstawie klucza prywatnego (n,e)

$$c^d \bmod n$$

$$c = m^e \bmod n$$

$$\begin{aligned} c^d \bmod n &= (m^e \bmod n)^d \bmod n = (m^e)^d \bmod n \\ &= m^{ed} \bmod n \end{aligned}$$

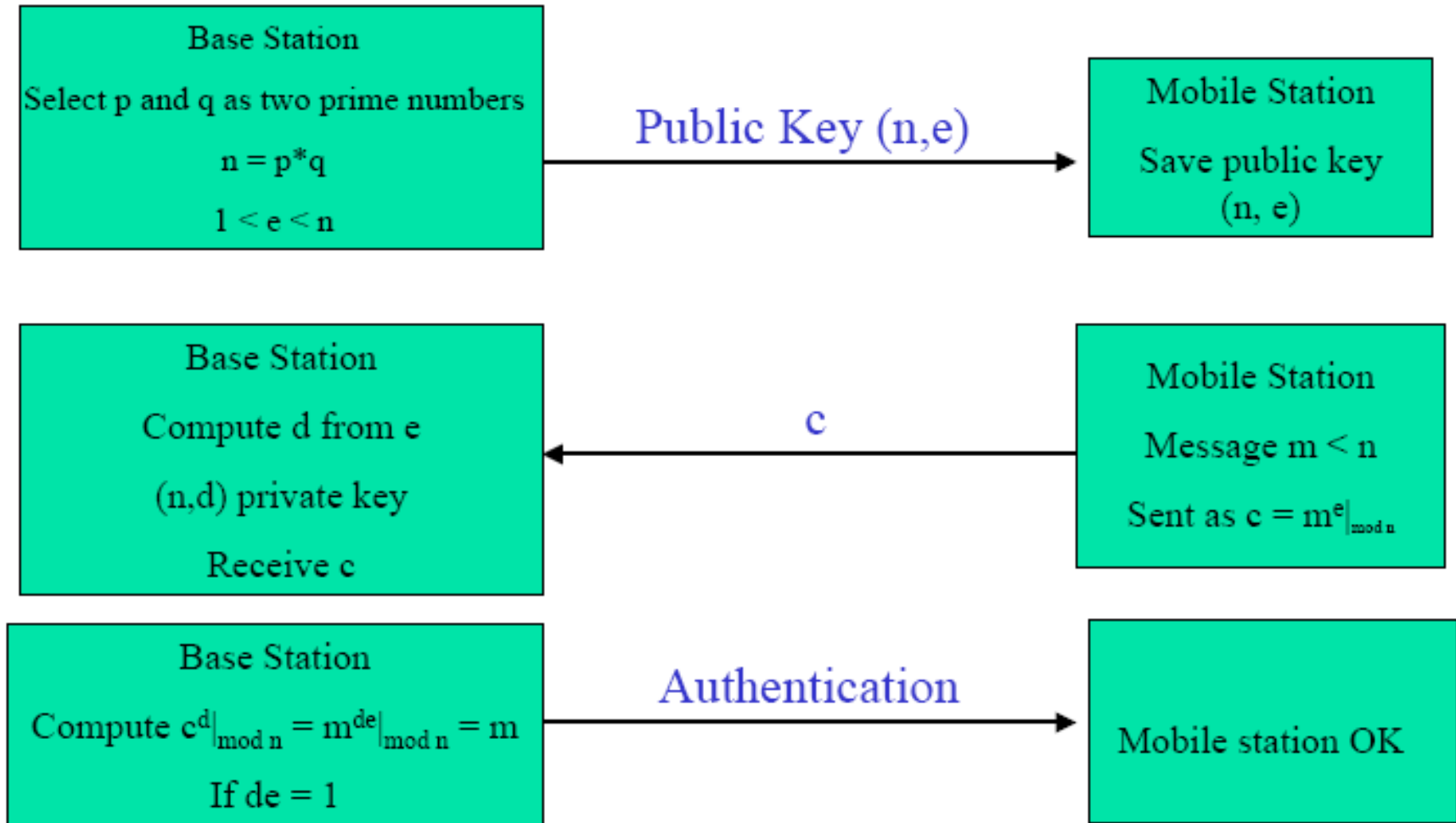


Uwierzytelnianie (Algorytm RSA) c.d.

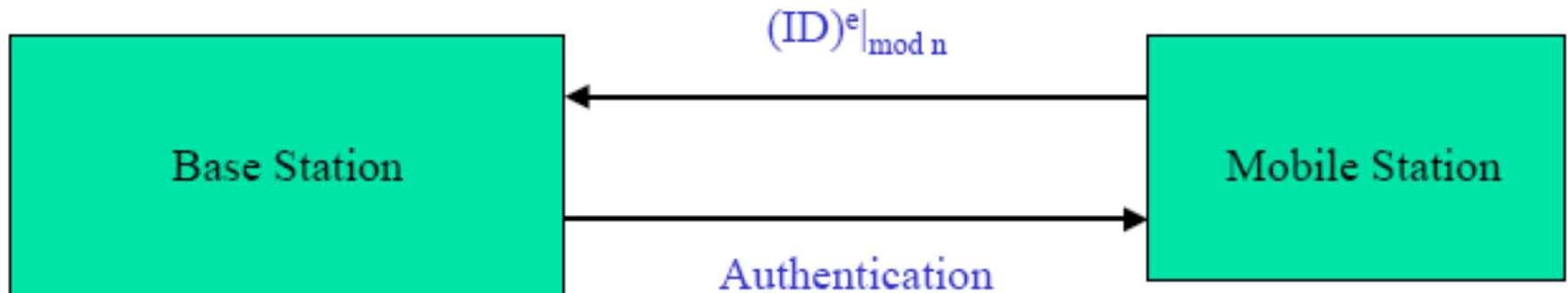
- ▶ Aby miało to wartość równą m , ed musi być równe 1
- ▶ To oznacza, że e oraz d muszą być $\dots \pmod n$ (lub $\pmod{p \cdot q}$)
- ▶ To może być spełnione jeżeli e jest liczbą pierwszą w stosunku do $(p-1) \cdot (q-1)$
- ▶ Korzystając z tej zależności można uzyskać oryginalną wiadomość



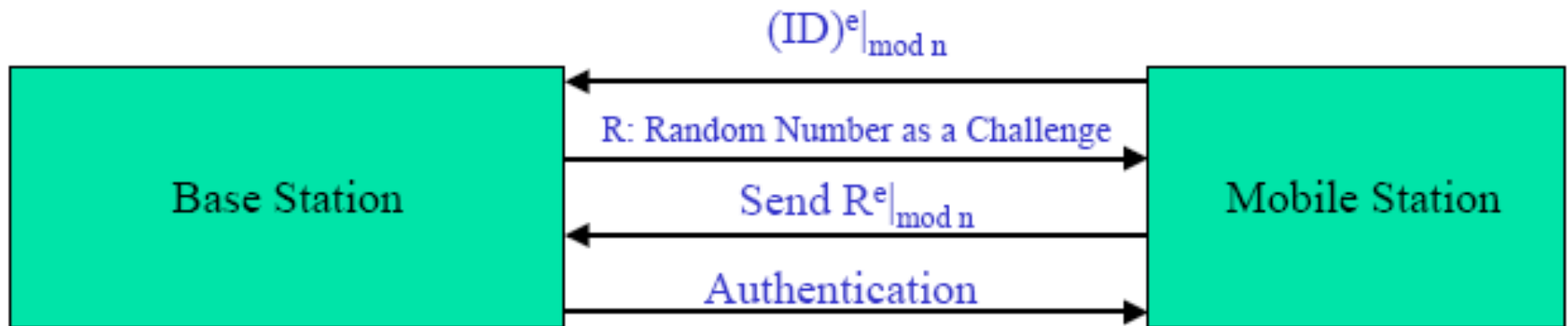
Uwierzytelnianie wiadomości przy użyciu klucza publicznego/prywatnego



Uwierzytelnianie MS-a przez BS



(a) Authentication based on ID



(b) Authentication using a challenge



Bezpieczeństwo systemów bezprzewodowych

▶ Podstawowe usługi bezpieczeństwa:

- ▶ **Poufność** - tylko autoryzowana strona może mieć dostęp do informacji systemu oraz transmitowanych danych
- ▶ **Niezaprzeczalność** - nadawca i odbiorca nie mogą zaprzeczyć, że transmisja się odbyła
- ▶ **Uwierzytelnienie** - nadawca informacji jest prawidłowo identyfikowany
- ▶ **Integralność** - zawartość wiadomości może być modyfikowana tylko przez autoryzowanego użytkownika
- ▶ **Dostępność** - zasoby są dostępne tylko dla autoryzowanych użytkowników

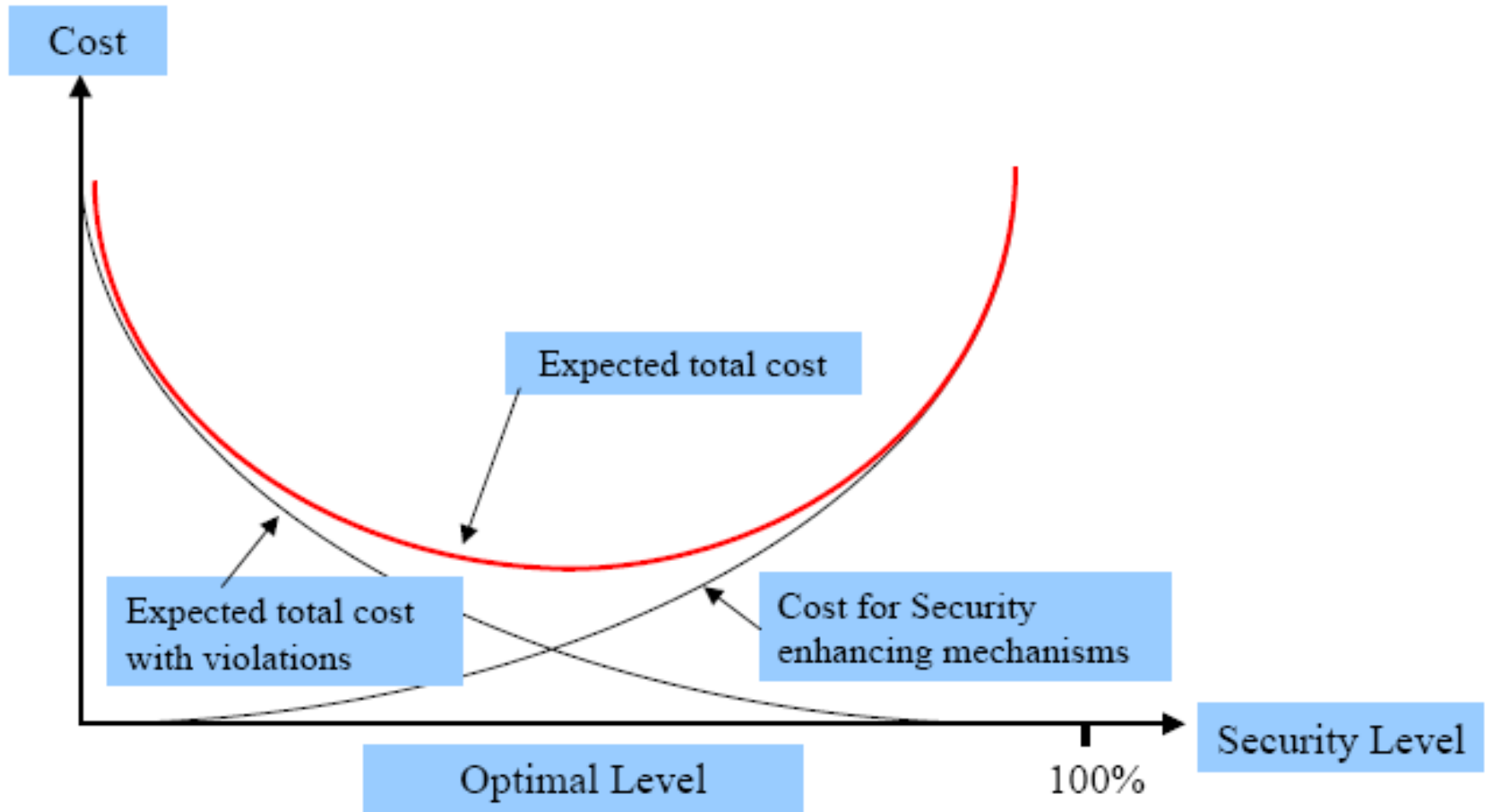


Bezpieczeństwo systemów bezprzewodowych

- ▶ **Mechanizmy bezpieczeństwa:**
 - ▶ **Prewencja bezpieczeństwa** - wymusza bezpieczeństwo w czasie funkcjonowania systemu
 - ▶ **Detekcja bezpieczeństwa** - odkrywa próby naruszenia bezpieczeństwa
 - ▶ **Odtworzenie** - odtwarzanie systemu do stanu przed naruszeniem bezpieczeństwa



Funkcja kosztu bezpiecznego systemu bezprzewodowego



Kategorie zagrożeń bezpieczeństwa (typy ataków)



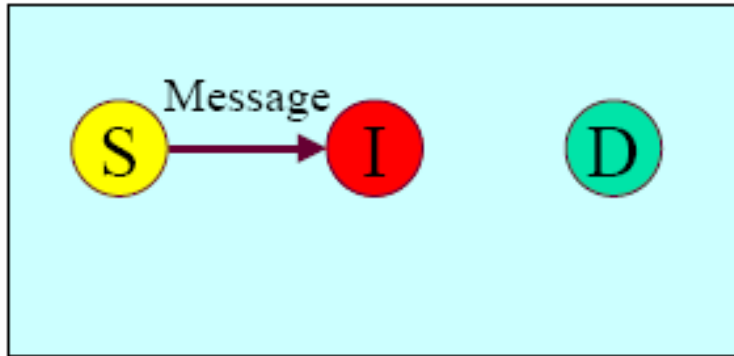
Source



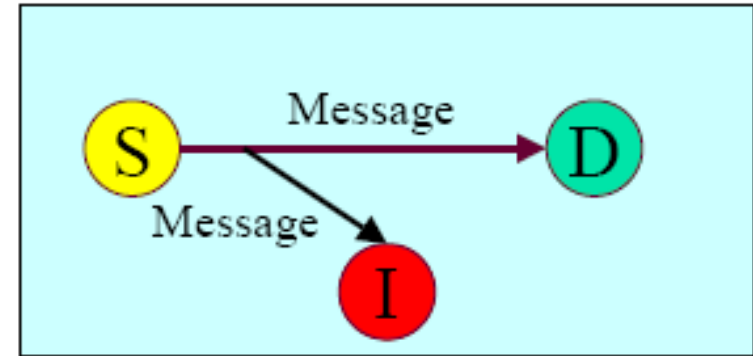
Intruder



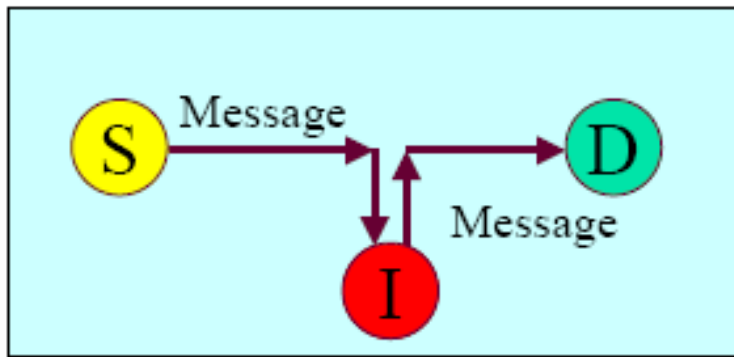
Destination



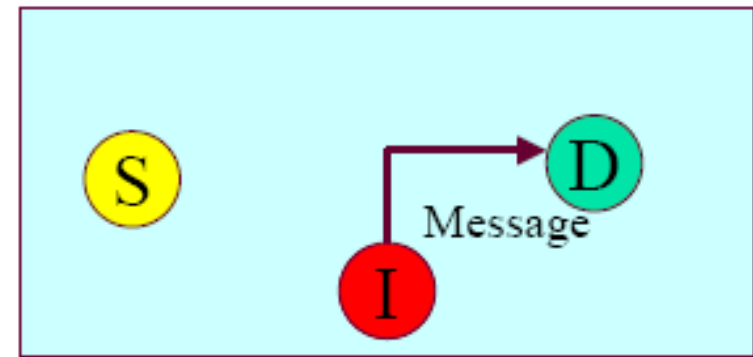
Interruption



Interception



Modification



Fabrication



Bezpieczeństwo bezprzewodowe

- ▶ **Ataki aktywne** - gdy ma miejsce modyfikacja danych lub fałszywa transmisja danych
 - ▶ Maskarada: dany podmiot pretenduje bycie innym podmiotem
 - ▶ Replay: przechwycenie informacji i jej retransmisja w celu wywołania nieautoryzowanego efektu
 - ▶ Modyfikacja wiadomości
 - ▶ Odmowa usługi (Denial of service – DoS)
- ▶ **Pasywne ataki** - celem intruza jest uzyskanie informacji (monitorowanie, podsłuchiwanie transmisji)