









Vận chuyển khóa dựa trên mã hóa đối xứng Một số giao thức:			
Cập nhật khóa điểm- tới-điểm	Không có	Tùy chọn	1-3
Giao thức không dùng khóa của Shamir	Không có	Không	3
Chia sẻ khóa Needham-Schroeder	KDC	Không	5

Cập nhật khóa điểm – điểm dựa trên mã hóa đối xứng

## ■Một số ký hiệu:

 $\Box r_{A}$ ,  $t_A$  và  $n_A$ , tương ứng là ký hiệu một số ngẫu nhiên, tem thời gian và số tuần tự được sinh bởi A

□ E là một thuật toán mã hóa khóa đối xứng

☐Giao thức này sử dụng một khóa đối xứng dài hạn K được chia sẻ giữa A và B.

7

Cập nhật khóa điểm – điểm dựa trên mã hóa đối xứng

**□Vận chuyển khóa một lần chuyển:** 

$$A \rightarrow B \colon E_K(r_A, t_A^*, B^*) \tag{1}$$

☐ Phần có dấu \* là tùy chọn

8

Cập nhật khóa điểm - điểm dựa trên mã hóa đối xứng

□Vận chuyển khóa với quá trình hỏi đáp:

$$A \leftarrow B : n_B$$
 (1)

$$A \to B : E_{\mathcal{K}}(r_{A}, n_{B}, B^*) \tag{2}$$

□Phần có dấu \* là tùy chọn

Cập nhật khóa sử dụng hàm KDF và hàm một chiều

□Giao thức trao đổi khóa có xác thực số 2:

☐ Cho phép thiết lập khóa phiên và xác thực lẫn nhau giữa 2 bên, xác thực khóa

1

Cập nhật khóa sử dụng hàm KDF và hàm một chiều

# □Thiết lập

□A và B chia sẻ các khóa đối xứng thời hạn dài là K, K'.

□h, là một mã xác thực thông điệp MAC

□h'<sub>k</sub> là hàm một chiều

Cập nhật khóa sử dụng hàm KDF và hàm một chiều

□Hoạt động của giao thức

$$A \rightarrow B : r_A$$
 (1)

$$A \leftarrow B: T, h_k(T)$$
 (2)

$$A \rightarrow B$$
:  $(A, r_B), h_k(A, r_B)$  (3)

A và B tính khóa chung:  $W = h'_{\kappa'}(r_B)$ 

trong (2)  $T=(B, A, r_A, r_B)$ .



## Cập nhật khóa sử dụng hàm KDF và hàm một chiều

#### □Các hoạt động của giao thức

- 1. A chọn và gửi cho B một số ngẫu nhiên  $r_A$ . 2. B chọn một số ngẫu nhiên  $r_B$  và gửi cho A các giá trị  $(B, A, r_A, r_B)$ , cùng với một MAC trên những đại lượng này được sinh ra nhờ h với khóa K.
- 3. Khi nhận được thông báo (2), A kiểm tra rằng các định danh là đúng,  $r_A$  đã nhận được trùng với  $r_A$  ở trong (1) và kiểm tra MAC.
- 4. A gửi tới B các giá trị  $(A, r_B)$ , cùng với MAC trên nó *h<sub>k</sub>(A, r<sub>B</sub>*).
- 5. Khi nhận được (3), B kiểm tra rằng MAC là đúng, và rằng giá trị đã nhận được  $r_B$  trùng với giá trị mà đã được gửi đi trước đó.
- 6. Cả A và B tính khóa phiên như là  $W = h'_{K'}(r_B)$

#### Giao thức không dùng khóa của Shamir

## □Thiết lập tham số hệ thống

- 1. Chon một số nguyên tố lớn p.
- 2. A và B chọn ngẫu nhiên  $a, b \in [1, p-2]$ nguyên tố cùng nhau với p-1 và giữ bí **mât**. A và B tính  $a^{-1}$  và  $b^{-1}$  mod p - 1.



## Giao thức không dùng khóa của Shamir

## □Hoạt động của giao thức

$$A \to B : \beta_A = K^a \mod p \tag{1}$$

$$A \leftarrow B : \beta_B = (\beta_A)^b \bmod p \tag{2}$$

$$A \rightarrow B$$
:  $\beta = (\beta_B)^{a^{-1}} \mod p$  (3)

 $B t inh (\beta)^{b^{-1}} mod p$  để nhân được khóa chung là K.



## Điều kiên:

- Alice và Trung tâm chia sẻ khóa K<sub>ΔT</sub>;
- Bob và Trung tâm chia sẻ K<sub>RT</sub>;

#### Yêu cầu:

Alice và Bob thiết lập khóa chia sẻ K



## Giao thức thiết lập khóa Needham-Schroeder

#### Thực hiện:

- 1. A  $\rightarrow$  T: Alice, Bob, N<sub>A</sub>;
- 2. T  $\rightarrow$  A: {N<sub>A</sub>, K, Bob, {K, Alice}K<sub>RT</sub>}K<sub>AT</sub>;
- 3. A  $\rightarrow$  B: {K, Alice}K<sub>BT</sub>;
- 4. B  $\rightarrow$  A:  $\{N_R\}K$ ;
- 5. A  $\rightarrow$  B: {N<sub>B</sub> 1}K.