

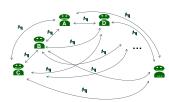






Quản trị khóa trong các mạng truyền tin

Sơ đồ phân phối khóa bí mật với mạng gồm n người dùng



Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 5

Quản trị khóa trong các mạng truyền tin

- Hệ mật khóa bí mật: đòi hỏi kênh bí mật để chuyển khóa hoặc trao đổi khóa giữa các đối tác
- Hệ mật khóa công khai (KCK): về nguyên tắc hệ mật KCK không cần có những kênh bí mật như vậy. Tuy nhiên, trên thực tế để đảm bảo cho các hoạt động thông tin thực sự an toàn, không phải bất cứ thông tin nào về các KCK của một hệ mật mã, của một thuật toán kiểm thử chữ ký, của một giao thức xác nhận thông báo hay xác nhận danh tính, vv.. cũng phát công khai một cách tràn lan trên mạng công cộng, chỉ những ai cần biết thì mới nên biết mà thôi.
- Do đó, cần có những giao thức thực hiện việc trao đổi khóa giữa những đối tác thực sự có nhu cầu trao đổi thông tin với nhau, kể cả trao đổi khóa công khai

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

Ouản trị khóa trong các mạng truyền tin

- Việc trao đổi khóa giữa các chủ thể trong một cộng đồng nào đó có thể:
 - Được thiết lập một cách tự do giữa bất cứ hai người nào khi có nhu cầu trao đổi thông tin
 - Được thiết lập một cách tương đối lâu dài trong một thời hạn nào đó trong cả cộng đồng với sự điều phối của một cơ quan được ủy thác (TA – Trusted Authority)

VẤN ĐỀ PHÂN PHỐI VÀ THỎA THUẬN KHÓA



Quản trị khóa trong các mạng truyền tin

Sơ đồ phân phối khóa Blom

Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

Hệ phân phối khóa Kerberos

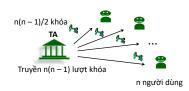
Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 7

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 8

💍 Sơ đồ phân phối khóa Blom



Sơ đồ phân phối khóa với mạng gồm n người dùng

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 9

💍 Sơ đồ phân phối khóa Blom

- . Chọn số nguyên tố p \geq n
- . Chọn cho mỗi người dùng A một số $r_A \in Z_p$. (p, r_A) được công khai
- . Chọn ngẫu nhiên a, b, $c \in Z_p$, và lập đa thức

 $f(x, y) = a + b(x + y) + cxy \mod p$

. Với mỗi người dùng A. TA tính: $g_A(x) = f(x, r_A) = a_A + b_A x \; mod \; p$

Trong đó: $a_A = a + br_A \mod p$, $b_A = b + cr_A \mod p$

- TA chuyển bí mật cặp số (a_A, b_A) cho A
- Như vậy, A biết $g_A(x) = a_A + b_A x \mod p$

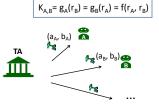
Với sơ đồ Blom TA chỉ phả truyền n lượt cặp số (a_A , b_A thay vì n(n – 1) lượt khóa

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 I Page

💍 Sơ đồ phân phối khóa Blom

Khóa chung K_{A,B}:



Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 11

💍 Sơ đồ phân phối khóa Blom

- » Nhận xét:
 - Theo sơ đồ phân phối Blom, TA phân phối cho mỗi người dùng một phần bí mật của khóa, hai người dùng bất kỳ phối hợp phần bí mật của riêng mình với phần công khai của người kia để cùng tạo nên khóa bí mật dùng chung cho hai người.
 - Độ an toàn?

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin



Sơ đồ phân phối khóa Blom

- . Sơ đồ Blom là an toàn theo nghĩa sau:
 - Bất kỳ một người thứ ba C nào (kể cả C là một người tham gia trong mạng) có thể phát hiện được khóa bí mật riêng của A và B.
 - Chứng minh?
- » Nếu có hai người tham gia C, D khác A, B liên minh với nhau để phát hiện K_{A,B} thì lại rất dễ dàng
 - Chứng minh?

Sơ đồ phân phối khóa Blom

- Sơ đồ Blom tổng quát: trong đó mọi khóa chung K_{A,B} của A, B là bí mật hoàn toàn đối với bất kỳ liên minh nào gồm k người ngoài A và B, nhưng không còn là bí mật đối với mọi liên minh gồm k + 1 người tham gia trong mạng.
 - Muốn vậy, ta thay đa thức:

 $f(x, y) = a + b(x + y) + cxy \mod p$

a, b, $c \in Z_p$ bằng một đa thức đối xứng bậc 2k sau:

$$f(x,y) = \sum_{i=0}^{k} \sum_{j=0}^{k} a_{ij} x^{i} y^{j} \mod p$$

16 August 2021 | Page 14



VẤN ĐỀ PHÂN PHỐI VÀ THỎA THUẬN KHÓA



- Quản trị khóa trong các mạng truyền tin
- Sơ đồ phân phối khóa Blom
- Giao thức trao đổi khóa Diffie Hellman
- Hệ phân phối khóa Kerberos

Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

* Giả sử A và B muốn liên lạc sử dụng hệ mật khoá bí mật. Để thoả thuận mật khoá K chung cho cả hai bên qua một kênh không an toàn mà không ai khác có thể biết được, A và B có thể dùng thủ tục thoả thuận khoá Diffie -Hellman

Bộ mộn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 / Page 15

16 August 2021 | Page 16



Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

A chọn số nguyên **bí mật x**: 1 ≤ x ≤ p − và gửi B thông báo $β_A = \frac{\alpha^x}{mod} \frac{\mathbf{p}}{\mathbf{p}}$ B chọn số nguyên **bí mật y**: 1 ≤ y ≤ p − và gửi A thông báo $β_B = \frac{\alpha^y}{mod} \frac{\mathbf{p}}{\mathbf{p}}$

B thu được β_A và tính khóa chung k: **k = (β_A)^y= (α**^x)^y **mod p** A thu được β_B và tính khóa chung k: **k = (**β_B)^x = (**α**^y)^x **mod p**

* Thủ tục thỏa thuận khóa Diffie – Hellman giữa người A và người B



Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

- ví du:
 - \Box Giả sử A và B chọn p = 11 và α = 2
 - Giả sử A chọn giá trị ngẫu nhiên x = 4 và gửi cho B giá trị 24 mod 11 = 5.
 - Giả sử B chọn giá trị ngẫu nhiên y = 7 và gửi cho A giá trị 2⁷ mod 11 = 7.
 - □ B nhận được 5 và tính khoá chung $k = 5^7 \mod 11 = 3$
 - A nhận được 7 và tính khoá chung k = 7⁴ mod 11 = 3

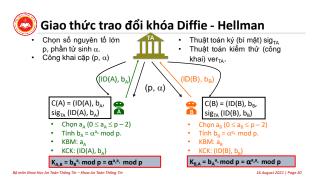
Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

- Hệ phân phối khóa Diffie Hellman:
 - u Hệ phân phối khóa Diffie Hellman không đòi hỏi TA phải biết và chuyển bất kỳ thông tin bí mật nào về khóa của các người tham gia trong mạng để họ thiết lập được khóa chung bí mật cho việc truyền tin với nhau.
 - ${\tt a Trong} \ hệ phân phối khóa này TA chỉ việc chọn 1 số nguyên tố lớn p và một phần tử nguyên thủy <math>\alpha$ mod p, sao cho bài toán tính log $_\alpha$ trong ${\sf Z}_0^*$ là rất khó.

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 19





Giao thức trao đổi khóa Diffie - Hellman

* Khóa chung của A, B:

 $K_{A,B} = b_B^{a,} \mod p = \alpha^{a,a,} \mod p$ $K_{B,A} = b_A^{a,} \mod p = \alpha^{a,a,} \mod p$

- Để đảm bảo được các thông tin về b_B và b_A là chính xác, A và B có thể dùng thuật toán verTA để kiểm thử chữ ký xác nhận của TA trong các chứng chỉ C(B) và C(A) tương ứng.
- Độ an toàn của hệ phân phối khóa Diffie Hellman dựa trên bài toán khó tương đương với bài toán tính logarit rời rạc.

ina Tin 16 August 2021



VẤN ĐỀ PHÂN PHỐI VÀ THỎA THUẬN KHÓA



- Quản trị khóa trong các mạng truyền tin
- Sơ đồ phân phối khóa Blom
- Giao thức trao đổi khóa Diffie Hellman
- Hệ phân phối khóa Kerberos

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 21

Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tir

16 August 2021 | Page 22



Hệ phân phối khóa Kerberos

- Kerberos, RFC 1510: Là một giao thức mật mã dùng để xác thực trong các mạng máy tính hoạt động trên những đường truyền không an toàn.
- Kerberos: có khả năng chống lại việc nghe lén và đảm bảo tính toàn vẹn của dữ liệu



- Mục tiêu khi thiết kế giao thức này là nhằm vào mô hình client server và đảm bảo xác thực cho cả hai chiều.
- Giao thức được xây dựng dựa trên mật mã khóa đối xứng và cần đến một bên thứ ba gọi là "Trung tâm phân phối khóa" (Key Distribution Center).
- * Hiện có 2 phiên bản là Kerberos v4 và Kerberos v5.

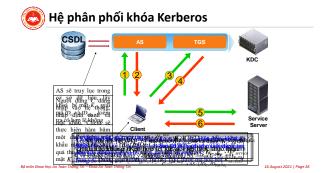
Bộ môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

16 August 2021 | Page 23

Bộ mân Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Thông Tin

🔥 Hệ phân phối khóa Kerberos





ᠪ Hệ phân phối khóa Kerberos

- Tồn tại một điểm yếu: Nếu máy chủ trung tâm ngừng hoạt động thì mọi hoạt động sẽ ngừng lại. Điểm yếu này có thể được hạn chế bằng cách sử dụng nhiều máy chủ Kerberos.
- Giao thức đòi hỏi đồng hồ của tất cả những máy tính liên quan phải được đồng bộ. Nếu không đảm bảo điều này, cơ chế xác thực giữa trên thời hạn sử dụng sẽ không hoạt động. Thiết lập mặc định đòi hỏi các đồng hồ không được sai lệch quá 10 phút.Cơ chế thay đổi mật khẩu không được tiêu chuẩn hóa.

Bở môn Khoa Học An Toàn Thông Tin – Khoa An Toàn Tháng Tin 16 August

