

# **c  ng chi ti t**

## **B  môn: An toàn thông tin**

### **Ph  n II: 14 câu**

#### **M  c l  c**

L  u ý tr  c khi  c.....	2
Câu 1 (Bùi Tùng): Nêu m  t s  k  thu t mã hóa c  i n, phân tích kh  n ng áp d  ng mô hình cho mã hóa d  li u l  u tr  và mã hóa d  li u trên  ng truy n.....	3
Câu 2 (Bùi Tùng): Khác nhau gi  a mã hóa c  i n và các hàm b  m. Nguyên lý c  a hàm b  m, kh  n ng s  d  ng hàm b  m trong b  o v  d  li u và các h  th  ng  ng d  ng.....	4
Câu 3 (L  Hàn Phong): C  s  c  a mã hoá công khai RSA, phân tích kh  n ng s  d  ng mã hoá RSA  l  u tr  d  li u trên h  th  ng máy tính, truy n d  li u trên m  ng máy tính. ....	5
Câu 4 (L  Hàn Phong): Phân tích s  khác bi t mã hóa c  i n và mã công khai, kh  n ng k  t h  p gi  a hai lo  i khóa trong truy n tin? .....	6
Câu 5 (Haidang Pham): Gi  i thi u v  mã hóa ECC nguyên lý và  ng d  ng.....	7
Câu 6 (Nguy  n  c Th  ng): Khác bi t và t  ng  ng gi  a mã hóa c  i n và mã hóa DES, AES?.  ng d  ng c  a DES, AES trong th  c t  .....	8
Câu 7 (Phan Kid): Trình bày mô hình ch  ký s  . S  c  n thi t c  a tri n khai mô hình ch  ký s  trong giao d  ch  i n t  Vi t Nam. Trình bày hi u bi t v  hi n tr  ng mô hình ch  ký s  Vi t Nam. ....	9
Câu 8 (Haidang Pham): Nguyên lý, kh  n ng, ph  ng th  c phòng ch  ng v  i các ph  ng th  c t  n công m  ng máy tính: Port scanning attack, Evesdropping attack, IP spoofing attack .....	12
Câu 9 (Phan Kid): Nguyên lý, kh  n ng, ph  ng th  c phòng ch  ng v  i các ph  ng th  c t  n công m  ng máy tính: Hijacking attack, Replay attack, Man-in-the-middle.....	15
Câu 10 (Phan Kid): T  n công SQL injection, tràn b  m, chéo ngang – cross page attack ? Gi  i pháp phòng ch  ng ?.....	16
Câu 11 (H  u Anh): T  n công DoS, DdoS nguyên lý và kh  n ng phòng ch  ng ? .....	18
Câu 12 (Phan Kid): Khác nhau gi  a virus, worm, trojan, backdoor.....	20
Câu 13 (Tú C  m): Kh  n ng b  o v  h  th  ng c  a trình quét virus và firewall.....	21
Câu 14 (Tú C  m): IPSec, VPN kh  n ng b  o v  thông tin trên  ng truy n .....	22

## Lưu ý trước khi

- Đây là nh ng câu tr l i do m t s b n t so n th o d a trên bài gi ng c a th y và tìm hi u trên m ng. (Tên ng i làm c ngay c nh câu h i).
- Nh ng ch nào ch màu nâu là nh ng ph n thu c v cá nhân, mang tính ch t k t h p trên m ng và t ng h p ki n th c b n thân nên tin c y có th không cao. Các b n c nh ng ph n này tham kh o t tìm ra cho mình m t cách tr l i khác chính xác và h p lý h n.
- Các câu tr l i này n u có v n , sai sót, thi u sót gì, xin vui lòng liên h qua FB ho c qua s t **0167 5894 643** , t k p th i ch nh s a.
- M i v n th c m c v câu tr l i, c n gi i áp, các b n có th liên h v i mình ho c tr c ti p h i nh ng b n ch u trách nhi m cho câu h i ó.
- Chân thành c m n m i ý ki n óng góp c a các b n ☺

**Chúc các bạn ôn bài tốt !**

**Câu 1 (Bùi Tùng):** Nêu m t s k thu t mã hóa c i n, phân tích kh n ng áp d ng mô hình cho mã hóa d li u l u tr và mã hóa d li u trên ng truy n.

- H th ng mã hóa (Cryptosystem) là m t b n m  $(P, C, K, E, D)$  th a m n các i u ki n sau:

+ T p ngu n  $P$  là t p h u h n t t c các b n tin ngu n c n mã hóa có th có

+ T p ích  $C$  là t p h u h n t t c các b n tin có th có sau khi mã hóa

+ T p khóa  $K$  là t p h u h n các khóa có th c s d ng

+  $E, D$  là t p lu t mã hóa và gi i mã. V i m i khóa k t n t i l lu t mã hóa  $e_k$  thu c  $E$  và lu t gi i mã t ng ng  $d_k$  thu c  $D$ .

Lu t mã hóa  $e_k: P \rightarrow C$  và  $d_k: C \rightarrow D$  th a m n  $d_k(e_k(x)) = x$  v i m i  $x$  thu c  $P$

- **M t s k thu t mã hóa c i n:**

+ **Mã hóa d ch chuy n:** là m t trong nh ng ph ng pháp lâu i nh t c s d ng. Thông i p c mã hóa b ng cách d ch chuy n xoay vòng t ng ký t i k v trí trong b ng ch cái. Trong tr ng h p c bi t  $k = 3$ , ph ng pháp mã hóa b ng d ch chuy n c g i là ph ng pháp mã hóa Caesar.

- Cho  $P = C = K = \mathbb{Z}_n$  v i m i khóa  $K$  nh ngh a  $e_k(x) = (x + k) \bmod n$  và  $d_k(y) = (y - k) \bmod n$  v i  $x, y$  thu c  $\mathbb{Z}_n$

- $E = \{e_k, k \text{ thu c } K\}$  và  $D = \{d_k, k \text{ thu c } K\}$

- **Trên th c t , ph ng pháp này có th d dàng b phá v b ng cách th m i kh n ng khóa k thu c  $K$ , i u này hoàn toàn có th th c hi n c do không gian khóa  $K$  ch có n ph n t ch n l a. Do có th d dàng b phá v , không nên áp d ng ph ng pháp này cho mã hóa d li u l u tr và mã hóa d li u trên ng truy n.**

+ **Mã hóa thay th :** Ph ng pháp mã hóa thay th (Substitution Cipher) là m t trong nh ng ph ng pháp mã hóa n i ti ng và ã c s d ng t hàng tr m n m nay. Ph ng pháp này th c hi n v i c mã hóa thông i p b ng cách hoán v các ph n t trong b ng ch cái hay t ng quát h n là hoán v các ph n t trong t p ngu n  $P$ .

- Cho  $P = C = \mathbb{Z}_n$ :  $K$  là t p h p t t c các hoán v n ph n t  $0, 1, \dots, n-1$ . Nh v y m i khóa thu c  $K$  là l hoán v c a n ph n t  $0, 1, \dots, n-1$ . V i m i khóa k thu c  $K$ , nh ngh a:  $e_k(x) = k(x)$  và  $d_k(y) = k^{-1}(y)$  v i  $x, y$  thu c  $\mathbb{Z}_n$ ,  $E = \{e_k, k \text{ thu c } K\}$  và  $D = \{d_k, k \text{ thu c } K\}$

- ây là m t ph ng pháp d n gi n, thao tác mã hóa và gi i mã c th c hi n nhanh chóng. Trong phương pháp mã hóa thay th có không gian khóa  $K$  r t l n v i  $n!$  ph n t nên không th b gi i mã b ng cách “vét c n” m i tru ng h p khóa  $k$ . Tuy nhiên, trên th c t thông i p c mã hóa b ng ph ng pháp này v n có th b gi i mã n u nh có th th t l p du c b ng t n s xu t hi n c a các ký t trong thông i p hay n m du c m t s t , ng trong thông i p ngu n ban u.

**Câu 2 (Bùi Tùng):** Khác nhau giữa mã hóa công khai và các hàm băm. Nguyên lý của hàm băm, những ứng dụng hàm băm trong bảo mật dữ liệu và các hệ thống mạng.

- **Khác nhau giữa mã hóa công khai và các hàm băm**

Mã hóa công khai	Hàm băm
Thường ký tự hay nhóm ký tự có thay thế bằng một hay 1 nhóm ký tự khác. Về nguyên tắc, độ dài thông tin gốc.	Biến đổi khi thông tin gốc có độ dài bất kỳ thành một thông tin có độ dài cố định là mã băm.

- **Nguyên lý hàm băm:**

+ Biến đổi khi thông tin gốc có độ dài bất kỳ thành một thông tin có độ dài cố định là mã băm. Mã băm có dùng để kiểm tra tính chính xác của thông tin nhận được.

+ Một hàm băm H áp dụng cho khi thông tin M tạo ra kết quả m, ký hiệu là  $H(M) = m$ .

+ Thông thường, mã băm có kèm với thông tin gốc, cùng với một cách chọn lựa nào đó giúp mã băm không bị thay đổi hoặc tính lại. Vì vậy, hàm băm là một cách áp dụng vào thông tin gốc để tìm ra mã băm mới, giá trị này sẽ so sánh với mã băm đi kèm với thông tin gốc. Nếu hai mã băm giống nhau, nghĩa là thông tin gốc thì không bị thay đổi.

- **Ứng dụng của hàm băm trong việc bảo mật dữ liệu và các hệ thống mạng (Phan Kid B sung)**

+ Ứng dụng chính của hàm băm là sử dụng vào các hệ thống ký điện tử, trong đó thay vì ký trực tiếp lên các văn bản, thông điệp, người ta sẽ ký lên giá trị băm đi kèm cho toàn bộ văn bản đó. Ngoài việc sử dụng vào các hệ thống ký điện tử, hàm băm còn được sử dụng vào các mục đích khác nhau: xác thực hóa thông điệp, xác thực hóa mạng internet.

+ Trong các hệ thống yêu cầu có xác thực mạng internet, người ta sẽ sử dụng các hàm băm hoặc các hàm mã trong vai trò của hàm băm.

**Câu 3(L Hàn Phong):** **C** s c a mã hoá công khai RSA, phân tích kh n ng s d ng mã hoá RSA l u tr d li u trên h th ng máy tính, truy n d li u trên m ng máy tính.

- **C** s c a mã hóa công khai RSA:

+ Trong ph ng pháp RSA t t c các phép tính u c th c hi n trên  $Z_n$

$n = pq$  v i p và q là hai s nguyên t phân bi t.

Cho  $P = C = Z_n$  và nh ngh a:

$K = \{ (n, p, q, a, b) : n = pq, p, q \text{ là s nguyên t, } ab \equiv 1 \pmod{(n)} \}$

V i m i  $k = (n, p, q, a, b) \in K$ , nh ngh a:  $e_k(x) = x^b \pmod n$  và  $d_k(y) = y^a \pmod n$  v i  $x, y \in Z_n$

Giá tr n và b c công b , trong khi giá tr p, q, a c gi bí m t

- **Phân tích kh n ng s d ng mã hóa RSA l u tr d li u trên h th ng máy tính, truy n d li u trên m ng máy tính: (Phan kid b sung)**

+ H mã RSA có tính an toàn cao nh ng nh c i m là t c mã hóa ch m. B i v y nó ch c s d ng v i các v n b n ng n và th ng dùng trong giao th c xác nh n ch th (ch ký i n t )

+ RSA c áp d ng vào quá trình truy n t i d li u nh sau:

- M t khóa riêng s c t o ra d a trên các s nguyên t
- M t khóa chung s c t o ra d a trên khóa riêng này theo hàm m t chi u. T c là vì c tìm l i “khóa riêng” t khóa chung này là m t i u g n nh không th . Do ó, khóa chung có th g i i trên m ng
- Khóa chung s c g i i trên m ng trong quá trình truy n d li u
- D li u nh n c s c mã hóa d a theo khóa chung này, và c gi i mã b ng mã riêng.

**Câu 4(L Hàn Phong): Phân tích sự khác biệt mã hóa cổ điển và mã công khai, khả năng kết hợp giữa hai loại khóa trong truyền tin?**

Trong mã hóa cổ điển, thông điệp nguồn được mã hóa với mã khóa kết hợp thông tin từ cả người gửi A và người nhận B. Người A sử dụng mã khóa kết hợp mã hóa thông điệp x thành thông điệp y và gửi y cho người B, người B sử dụng mã khóa kết hợp để giải mã thông điệp y này.

Khóa công khai sử dụng hai loại khóa trong cùng một cặp khóa: khóa công cộng (public key) được công bố rộng rãi và được sử dụng trong mã hóa thông tin, khóa riêng (private key) chỉ do một người nắm giữ và được sử dụng để giải mã thông tin đã được mã hóa bằng khóa công cộng.

Các phương pháp mã hóa cổ điển có ưu điểm xử lý rất nhanh so với các phương pháp mã hóa khóa công khai. Do khóa dùng để mã hóa cũng chính là khóa dùng để giải mã nên cần phải giữ bí mật nội dung của khóa. Vấn đề khó khăn nảy sinh từ việc các phương pháp mã hóa này chính là bài toán trao đổi mã khóa.

Ngoài ra, các phương pháp mã hóa khóa công khai giúp cho việc trao đổi mã khóa trở nên dễ dàng hơn. Nội dung của public key không cần phải giữ bí mật như là với khóa bí mật trong các phương pháp mã hóa cổ điển.

Bởi vậy chúng ta có thể sử dụng khóa công khai để mã hóa khóa bí mật, khi có khóa bí mật có thể trao đổi an toàn.

**Câu 5(Haidang Pham):** **Gi i thi u v mã hóa ECC nguyên lý và ng d ng.**

- **Gi i thi u v mã hóa ECC :**

Hì n nay, h m t RSA là gi i thu t khoá công khai c s d ng nhi u nh t, nh ng h m t d a trên ng cong Elliptic (ECC) có th thay th cho RSA b i m c an toàn và t c x lý cao h n. u i m c a ECC là h m t mã này s d ng khoá có dài nh h n so v i RSA. T ó làm t ng t c x lý m t cách áng k , do s phép toán dùng mã hoá và gi i mã ít h n và yêu c u các thi t b có kh n ng tính toán th p h n, nên giúp t ng t c và làm gi m n ng l ng c n s d ng trong quá trình mã hoá và gi i mã.

- **Nguyên lý:**

+ ECC th c hi n vi c mã hoá và gi i mã d a trên to c a các i m d a trên ng cong Elliptic. Xét ng th c  $Q=kP$ , ( i m Q là t ng c a k i m P,  $k < p$ )

+ Cho tr c k và P, vi c tính Q th c hi n d dàng , nh ng r t khó xác nh k n u bi t Q và P. (Phép nhân c xác nh b ng cách c ng liên ti p cùng i m P.

Ví d :  $4P = P+P+P+P$  ;  $9P = 2(2(2P)) + P$ .

+ H m t d a trên ng cong Elliptic d a trên khó khi bi t c i m P và Q và ph i tìm ra giá tr k. Bên c nh công th c c a ng cong Elliptic, thì m t thông s quan tr ng khác c a ng cong Elliptic là i m G (còn g i là i m c s ), i m G i v i m i ng cong elliptic là c nh, trong h m t mã ECC thì m t s nguyên l n k óng vai trò nh m t khoá riêng, trong khi ó k t qu c a phép nhân gi a k v i i m G c coi nh là khoá công khai t ng ng.

- **ng d ng:**

+ Vi c trao i khoá theo Diffie Hellman d a trên ng cong Elliptic (ECDH – Elliptic Curve Diffie Hellman) và thu t toán ch ký s d a trên ng cong Elliptic (ECDSA - Elliptic Curve Digital Signature Algorithm) là nh ng ng d ng c th c a ng cong Elliptic trong l nh v c m t mã.

+ Trong trao i khoá ECDH, hai bên A và B s d ng các tham s ng cong Elliptic gi ng nhau. M i bên t o ra khoá riêng  $k_A$  và  $k_B$  và t o ra các khoá công khai  $Q_A=k_A G$  và  $Q_B=k_B G$ . hai bên trao i khoá công khai và nhân khoá riêng c a nó v i khoá công khai c a bên kia, i u này d n n thông tin m t c chia s  $k_A Q_B = k_B Q_A = k_A k_B G$ . Còn ECDSA hoàn toàn t ng t nh DSA.

**Câu 6(Nguyễn Đức Thành):** Khác biệt và tương đồng giữa mã hóa cổ điển và mã hóa DES, AES?.  
**Nguyễn Đức Thành** trong thảo luận.

- Mã hóa cổ điển và mã hóa DES, EAS
- Giải:

Mã hóa cổ điển: mã đơn vòng, thay thế, vvv Mã hóa DES, EAS: mã hóa theo khối là hệ thống mã hóa quy tắc (Mã hóa khối): quá trình mã hóa và giải mã mật thông điệp sử dụng cùng một mã khóa gọi là khóa bí mật (secret key) hay khóa khối. Do đó, với bất kỳ mật thông tin nào mã hóa hoàn toàn phụ thuộc vào việc giải mã sử dụng cùng mã khóa để giải mã.

- Khác:

Trong phương pháp DES, kích thước khối là 64 bit. DES thực hiện mã hóa đi qua 16 vòng lặp mã hóa, mỗi vòng sử dụng một khóa chu kỳ 48 bit để tạo ra khóa ban đầu có độ dài 56 bit. DES sử dụng 8 bảng hàm S-box để thao tác. Quá trình mã hóa của DES có thể tóm tắt như sau: Bit đầu tiên thông điệp nhập vào  $xP \in$  bảng dãy 64bit. Khóa  $k$  có 56 bit. Sử dụng cấu trúc mạng Feistel. Trong phương pháp EAS, kích thước khối là 128 bit. Quá trình mã hóa của EAS có thể tóm tắt như sau: Bit đầu tiên thông điệp nhập vào  $xP \in$  bảng dãy 128bit. Khóa  $k$  có 128, 192 hoặc 256 bit. Khác với DES sử dụng mạng Feistel, Rijndael sử dụng mạng thay thế-hoán vị. AES có thể dùng thực hiện với các chiều dài khác nhau nhưng không đòi hỏi nhiều biến. Do AES là một tiêu chuẩn mã hóa mới, nó đang có triển khai sử dụng rộng rãi.

- **Nguyễn Đức Thành:**

Bộ mật mã mã hóa - bộ tính toán và mã hóa thông điệp (bộ mật thông tin liên lạc trong quân sự và dân sự) - phiên bản hàm băm AES-Hash

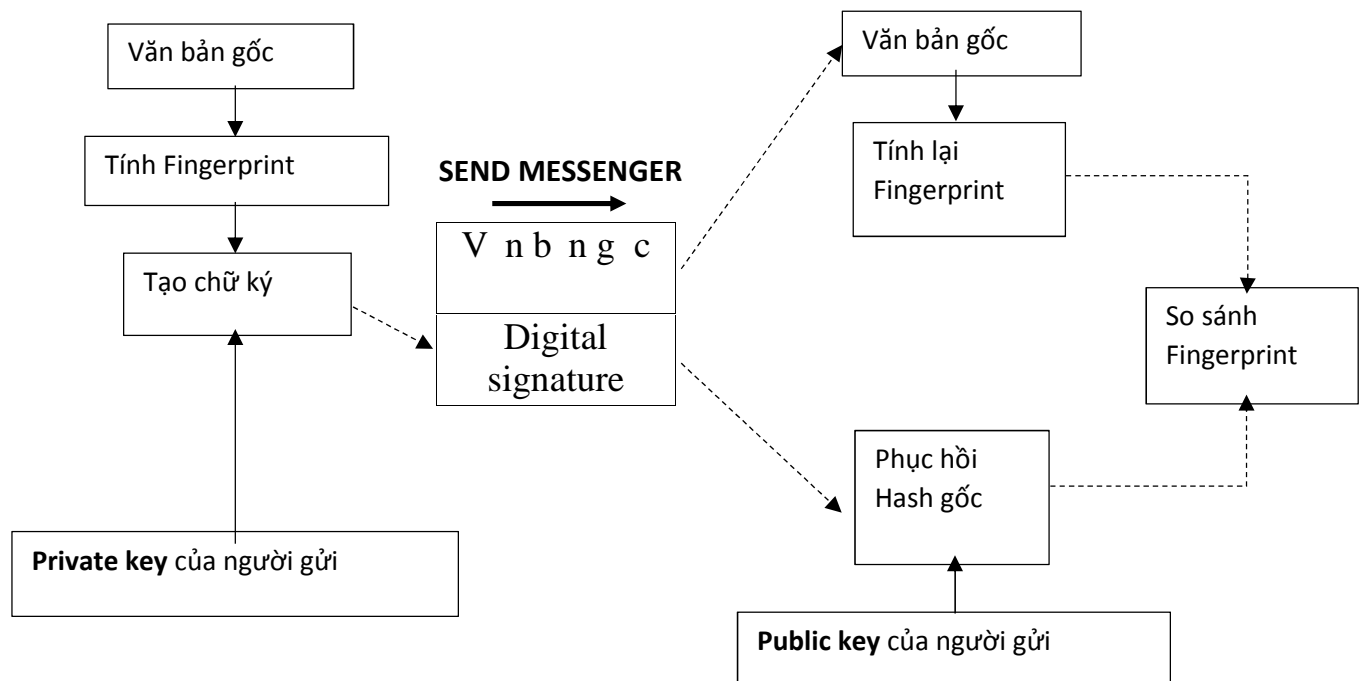


**Câu 7(Phan Kid):** Trình bày mô hình ch ký s . S c n thi t c a tri n khai mô hình ch ký s trong giao d ch i n t Vi t Nam. Trình bày hi u bi t v hi n tr ng mô hình ch ký s Vi t Nam.

- Khái ni m ch ký s : Ch ký s là m t công ngh m b o an toàn thông tin d a trên m t mã khóa công khai cho phép thay th ch ký tay và con d u trên môi tr ng i n t .
- S ch ký s : là b 5 (P, A, K, S, V) th a mãn các i u ki n d i ây:
  - + P là t p h p h u h n các thông i p
  - + A là t p h p h u h n các ch ký có th s d ng
  - + Không gian khóa K là t p h p h u h n các khóa có th s d ng
  - + V i m i khóa  $k \in K$ , t n t i thu t toán ch ký  $\text{sig}_k \in S$  và thu t toán xác nh n ch ký t ng ng  $\text{ver}_k \in V$ . M i thu t toán  $\text{sig}_k : P \rightarrow A$  và  $\text{ver}_k : P \times A \rightarrow \{\text{True}, \text{False}\}$  là các hàm th a i u ki n:

$$\forall x \in P, \forall y \in A : \text{ver}(x, y) = \begin{cases} \text{true} & \text{nếu } y = \text{sig}(x) \\ \text{false} & \text{nếu } y \neq \text{sig}(x) \end{cases}$$

- Mô hình ch ký s :



- S c n thi t c a tri n khai mô hình ch ký s trong giao d ch i n t Vi t Nam:
  - + M i ngày, m t s l ng l n giao d ch i n t c th c hi n thông qua Internet ph c v cho các ho t ng phát tri n kinh t - xã h i và quan h qu c t , ... ây

là môi trường giao dịch thu nhập liên tục có nhu cầu tìm kiếm và an toàn thông tin. Do không gặp trực tiếp, các tác giao dịch khó xác thực chính xác nên có thể bị lừa dối. Đồng ý, nội dung các văn bản có thể thay đổi bất kỳ khi nào không có thẩm quyền. Do đó, các văn bản điện tử không thể dùng làm bằng chứng mà bỏ các tác không chỉ bị các cam kết của mình. Giao dịch điện tử có thể thực hiện một cách an toàn và trở thành một phần tin cậy thông tin hữu ích trong thời kỳ thông tin sử dụng các biện pháp an toàn thông tin cho giao dịch điện tử có thể bỏ các tính năng: *Bỏ mật, Nhặt quán, Xác thực và Chứng chỉ*.

+ Các biện pháp an toàn thông tin cho giao dịch điện tử sử dụng trực tiếp như sử dụng tên đăng nhập/mật khẩu (ID/Password), mật khẩu sử dụng một lần (OTP),... đều có hạn chế riêng về tính năng, mức độ bảo mật và mô hình giao dịch. Một trong các biện pháp trên là sử dụng mật mã mã hóa tài liệu điện tử khi trao đổi giữa hai hay nhiều tác. Mật mã này sử dụng mật khóa (thường gọi là mật khẩu) mã và sử dụng chính khóa để mở mã mật tài liệu điện tử (tập máy tính hay thông tin điện tử). Nhu cầu phần mềm phần mềm hiện nay như MS Word, MS Excel, WinRAR, WinZip,... cho phép người dùng sử dụng biện pháp này mã hóa như một hạn chế người không có thẩm quyền nội dung tài liệu. Tuy nhiên, do mã và mở mã phải dùng cùng một khóa nên các tác trao đổi thông tin có sử dụng biện pháp an toàn thông tin này cần biết nhau thông tin mật khẩu. Vì mật mã mã hóa không hoàn toàn phù hợp với mô hình giao dịch như thông tin điện tử, khi các tác chưa quen nhau có thể có nhu cầu giao dịch. Ngoài ra, do mật khẩu được chia sẻ giữa các tác nên biện pháp an toàn thông tin này không có tính năng *xác thực* và *chứng chỉ*.

+ Vì việc giao dịch điện tử được ngày càng rộng rãi trên khai các loại hình giao dịch quản lý như thông tin điện tử, chính phủ điện tử,... cho thấy đã công nhận là biện pháp an toàn thông tin phù hợp nhất cho giao dịch điện tử xét về khía cạnh tính năng và mức độ bảo mật an toàn thông tin cũng như tính khả dụng.

- **Hội u bị t v hi n tr ng ch mô hình ch ký s Vi t Nam:**

Ch ký s em l i nhi u l i ích cho ng i dân và c ng ng doanh nghi p trong các ho t ng phát tri n kinh t - xã h i. V i ch ký s , nhi u giao d ch kinh t , th ng m i, hành chính c th c hi n theo cách truy n th ng c chuy n sang môi tr ng i n t , v i m b o an toàn cao, gi m b t th i gian và chi phí th c hi n, thu n l i và d dàng qu n lý.

T i Vi t Nam, sau m t th i gian tri n khai, n nay ng i dân và c ng ng doanh nghi p có th xác nh ch ký s là d ng th hi n ch ký tay và con d u, c công ngh m b o và c pháp lu t b o h . Sau khi Ngh nh s 26/2007/N -CP cùng m t s v n b n d i Ngh nh ra i, n nay khung pháp lý v ch ký s đ n c hình thành và hoàn thi n. V i vi c các CA công c ng c B Thông tin và Truy n thông c p gi y phép và i vào ho t ng cung c p d ch v ch ng th c ch ký s , i u ki n ng i dân và c ng ng doanh nghi p s đ ng ch ký s t i Vi t Nam ã chín c c th hóa h n.

+ M t ng d ng i n hình v s đ ng ch ký s t i n c ta trong th i gian v a qua là h th ng kê khai thu qua m ng do B Tài chính tri n khai và a và ng đ ng r ng rãi. Ph ng th c này cho phép doanh nghi p ch nh s a sai sót m t cách nhanh chóng, h s khai thu có th c gi i t b t c n i nào có k t n i m ng, vào b t c th i i m nào tr c h n quy nh, v i chi phí i n , i l i c gi m thi u, thông tin thu c nh p và t ng h p nhanh chóng. V i c ng d ng ch ký s cho phép c i cách và hi n i hóa ngành thu , gi m tình tr ng quá t i, áp l c cho doanh nghi p và c quan thu trong th t c n p thu , t i t ki m nhân l c và ngu n l c x lý, l u tr thông tin v thu .

+ Tuy nhiên, i v i ng i dân và c ng ng doanh nghi p, trên góc chi phí/h i u qu , l i ích c a vi c s đ ng ch ký s liên quan n t l chi phí s h u ch ng th s trên s các ng d ng ch ký s . Hi n nay, trung bình giá thuê bao doanh nghi p ph i tr cho s h u m t ch ng th s là 1 tri u VN m t n m (ch ng th s cho cá nhân có giá th p h n). Tuy nhiên, ch ký s ch c s đ ng ch y u v i m c ích kê khai thu qua m ng nên ã có ý ki n cho là giá m t ch ng th s còn cao trong i u ki n hi n nay. Tuy nhiên, khi s l ng các ng d ng thi t th c có s đ ng ch ký s t ng lên, khi ó chi phí s đ ng ch ký s s gi m và m c giá hi n nay có th c ng i dân và doanh nghi p ch p nh n.

**Câu 8(Haidang Pham):** Nguyên lý, kỹ năng, phương pháp phòng chống với các phương pháp tấn công mạng máy tính: Port scanning attack, Evesdropping attack, IP spoofing attack

**a)Port Scanning ATTACK:**

**\*Nguyên Lý :**

-Port scanning là quá trình xác định các cổng TCP/IP mở và có sẵn trên một hệ thống. Công cụ Port scanning cho phép một hacker tìm hiểu về các dịch vụ có sẵn trên một hệ thống như thế nào. Một dịch vụ hay ứng dụng máy tính có thể hoạt động với một số cổng thông định. Ví dụ, một công cụ quét có thể xác định các cổng 80 mở cho một web sever đang chạy trên đó. Hacker cần phải biết rõ về số cổng thông định.

-TCP scan: Trên gói TCP/UDP có 16 bit dành cho Port Number để hiểu có nghĩa nó có từ 1 – 65535 port. Thông thường scan từ

-1 Số phương pháp:

+SYN SCAN: Gửi SYN Với thông số port, nhận lại một SYN ACK thì client biết port trên sever đã mở

+FIN SCAN: Client gửi gói FIN với số port như thế, nhận ACK sever sẽ mở port đó, Sever gửi gói RST Thì client (máy khách) biết sever đóng port đó

+ NULL Scan Sure: Client gửi tới Server nhưng gói TCP với số port cần Scan mà không chứa thông số Flag nào, nếu Server gửi lại gói RST thì tôi biết port đó trên Server đã đóng.

+XMAS Scan Sorry: Client gửi nhưng gói TCP với số Port như thế nhưng cần Scan chứa nhiều thông số Flag như : FIN, URG, PSH. Nếu Server trả về gói RST tôi biết port đó trên Server đã đóng.

+TCP CONNECT: gửi đến Server nhưng gói tin yêu cầu kết nối

port cần thiết trên server, Nếu server trả về gói SYN/ACK thì mở cổng

đó

+ACK SCAN: Scan này nhằm mục đích tìm ra Access Controll List trên Server, Client gửi gói kết nối tới Server bằng gói ICMP, nhận được gói tin là Host Unreachable thì client sẽ hiểu port đó trên server đã bị tắt.

**\*Chức năng:**

-Xác định máy đang mở cổng nào.

-Xác định hệ thống đang sử dụng dịch vụ nào.

**\* Một số phương pháp phòng chống:**

- Biện pháp phổ biến là quá trình hoặc bộ công cụ sử dụng bởi các quân tình nguyện phát hiện và có thể ngăn chặn port-scanning các máy chủ trên mạng cá nhân. Danh sách các biện pháp phổ biến có thể chỉ ra rằng nhiều máy chủ hacker thu thập thông tin từ quá trình quét mạng:

-Kiến trúc an ninh thích hợp, chẳng hạn như thể hiện các IDS và tường lửa nên có chung.

-Hacker chân chính sử dụng công cụ cá nhân thì tập trung kiểm tra việc Scanning, thể hiện các biện pháp phổ biến. Khi tường lửa hoạt động, công cụ aport-scanning nên có chức năng cho các máy chủ trên mạng cho phép tường lửa phát hiện chính xác và dùng các hoạt động của port-scanning.

-Tường lửa có thể phát hiện các hoạt động thám dò công cụ bí mật các công cụ port-scanning. Các tường lửa nên tiến hành lý trạng thái kiểm tra (*stateful inspections*). Có nghĩa là nó sử dụng kiểm tra không chỉ các tiêu chuẩn TCP mà cả dữ liệu của gói tin xác nhận dữ liệu có phép đi qua tường lửa.

-Network IDS nên sử dụng phát hiện các phương pháp dò tìm hiệu quả hành động sử dụng bí mật công cụ hacker phổ biến như Nmap.

-Chỉ có các công cụ thì nên có giá trị trạng thái. Phần còn lại sẽ có lợi cho công cụ.

-Các nhân viên cá nhân sử dụng các hệ thống cá nhân cá nhân thích hợp như nhân viên an ninh. Công nhân bí mật chính sách bảo mật khác nhau mà họ đang cần làm theo.

### ***b) Eavesdropping Attack:***

#### **\*Nguyên Lý :**

-Sử dụng các phương pháp vật lý :Nghe trộm qua mạng truy cập vật lý hoặc sóng vô tuyến

-Nghe lén mạng :

+Tham gia vào mạng

+Nhấn các gói tin truy cập trực tiếp vào mạng

+Nếu mạng sử dụng là switch thì dùng phương pháp 'Man in the middle'

#### **\*Chiến lược:**

-Tạo ra các gói tin có địa chỉ IP giả

-Vượt qua các kiểm soát lưu lượng địa chỉ IP

-Phân tích các mô hình tấn công khác:kiểm tra phiên,kiểm tra phiên x

### **\*M t s ph ng pháp phòng ch ng:**

- S d ng switch thay cho hub
- Giám sát a ch MAC
- S d ng c ch mã hóa truy n tin và mã hóa theo th i gian
- S d ng các d ch v mã hóa trong liên k t:SSL,SSH,SFTP
- S d ng các ph n m m phát hi n ho t ng nghe lén trên m ng

### **c) IP spoofing attack(Gi m o a ch IP)**

#### **\*Nguyên Lý:**

-IP Spoofing là m t công ngh nh m v t qua s ng n ch n truy c p c a h th ng, Attacker có th g i các thông i p n m t máy tính mà d i danh ngh a là m t host h p l . ây có m t vài s khác nhau trong nhi u cách t n công theo ki u này:

+Gi m o b ng cách b t gói(Non Blind spoofing):Phân tích s th t cho máy cùng m ng

+Gi m o a ch IP t xa(Blind spoofing):khác m ng có c s TCP sequence chính xác là r t khó,tuy nhiên v i l s k thu t nh nh tuy n theo a ch ngu n

#### **\*Ch c n ng:**

- Gi m o IP c th ng xuyên nh t c s d ng trong t n công t ch i d ch v . Trong các cu c t n công nh v y, m c tiêu là làm l t n n nhân v i l ng truy c p áp o, và nh ng k t n công không quan tâm v vi c nh n c câu tr l i cho các gói tin t n công. Các gói tin v i a ch gi m o là nh v y, thích h p cho các cu c t n công nh v y v i m c ích chính là che gi u ngu ng c th c s c a cu c t n công.

- Gi m o IP còn là m t ph ng pháp t n công c s d ng b i nh ng attacker ánh b i các bi n pháp an ninh m ng, ch ng h n nh xác th c đ a trên a ch IP. Lo i t n công này hi u qu nh t trong các h th ng có tin c y gi a các máy cao

### **\*M t s ph ng pháp phòng ch ng:**

-Dùng danh sách ki m tra truy c p trên các interface c a router.M t ACL có th c dung lo i b nh ng traffic t bên ngoài mà l i c óng gói b i l a ch trong m ng c c b

-Dùng m t mã xác th c

-Mã hóa traffic gi a các thi t b

**Câu 9(Phan Kid): Nguyên lý, kỹ năng, phương pháp phòng chống và các phương thức tấn công mạng máy tính: Hijacking attack, Replay attack, Man-in-the-middle.**

- Hijacking attack:
  - + Nguyên lý: truy cập trái phép thông tin hoặc dịch vụ trong một hệ thống máy tính. Kẻ tấn công bằng cách nào đó xen vào giữa cuộc giao tiếp giữa 2 người. Kẻ tấn công sẽ chỉ định quyền của 1 trong 2 người, hoặc chỉ làm gián tiếp lấy thông tin 2 người gửi cho nhau.
- Replay attack:
  - + Nguyên lý: Sử dụng công cụ ghi nhận tất cả thông tin trao đổi khi một máy tính nào đó truy xuất lên server. Sau đó sử dụng các thông tin bắt được trên mạng để nhúng lại lên server đó. Đây là kỹ thuật mà Attacker khi nắm được một số lượng packet sẽ sử dụng lại những packet này sau đó. Ví dụ Attacker có được packet chứa password của một user. Password này đã được mã hóa và attacker không bị phát hiện. Tuy nhiên hệ thống chống lại không có chức năng kiểm tra Session time hay hệ thống có TCP Sequence number kém. Attacker sẽ thực hiện bắt qua xác thực (Bypass Authenticate) bằng cách gửi packet mới lên nữa hay còn gọi là replay.
- Man – in – the – middle:
  - + Nguyên lý: Kẻ tấn công sẽ đứng giữa kênh truyền thông của hai máy tính xem trộm thông tin và thậm chí có thể thay đổi nội dung trao đổi giữa hai máy tính. Trong khi đó cả hai máy tính đều nghĩ rằng mình đang kết nối trực tiếp với máy tính kia.
- Phương pháp phòng chống cho cả 3 loại này (vì 3 loại này có bản chất giống nhau):
  - Mã hóa lưu lượng truy cập để lưu thông qua giữa các bên
  - Tái tạo các phiên ID sau khi kết nối thành công
  - Sử dụng khóa phiên
  - Sử dụng firewall và IPS để phân tích mạng nhằm ngăn chặn vì các công cụ quy định hoặc nghe lén.

**Câu 10(Phan Kid): T n công SQL injection, tràn b m, chéo ngang – cross page attack ? Gi i pháp phòng ch ng ?**

**- T n công SQL injection**

+ SQL injection là m t k thu t cho phép nh ng k t n công l i d ng l h ng c a vì c ki m tra d li u u vào trong các ng d ng web và các thông báo l i c a h qu n tr c s d li u tr v inject (tiêm vào) và thi hành các câu l nh SQL b t h p pháp, SQL injection có th cho phép nh ng k t n công th c hi n các thao tác delete, insert, update,...trên c s d li u c a ng d ng, th m chí là server mà ng d ng ó ang ch y, l i này th ng x y ra trên các ng d ng web có d li u c qu n lý b ng các h qu n tr c s d li u nh SQL Server, MySQL, DB2,...

+ Gi i pháp phòng ch ng:

- Làm s ch d li u u vào: Mô hình Blacklist và Whitelist. C m nh ng giá tr input c cho là nguy hi m và cho phép nh ng giá tr input cho là an toàn.
- Xây d ng truy v n theo mô hình tham s hóa
- Chu n hóa d li u
- Các bi n pháp b o v database: gi i h n ph m vi nh h ng c a ng d ng, gi i h n ph m vi nh h ng c a database

**- T n công tràn b m**

+ T n công tràn b m (Buffer overflow attack): là ph ng th c t n công vào các l i l p trình c a ph n m m. L i này có th do l p trình viên, do b n ch t c a ngôn ng ho c do trình biên d ch.

+ Các l i tràn b m có th làm cho m t ti n trình v ho c cho ra các k t qu sai. Các l i này có th c kích ho t b i các d li u vào c thi t k c bi t th c thi các o n mã phá ho i ho c làm cho ch ng trình ho t ng m t cách không nh mong i. Gây ra nhi u l h ng b o m t i v i ph n m m và t o c s cho nhi u th thu t khai thác.

+ Gi i pháp phòng ch ng:

- Ki m tra biên (bounds checking) y b i l p trình viên
- S d ng trình biên d ch v i các ngôn ng b c cao ít có kh n ng b t n công tràn b m.
- S d ng các th vi n an toàn
- Ch ng tràn b nh m trên stack b ng k thu t Stack-smashing protection
- B o v không gian th c thi
- Ng u nhiên hóa s không gian a ch



- **Tấn công Cross page attack (XSS):**

+ Là một kỹ thuật tấn công bằng cách chèn vào các website bằng (ASP, PHP,..) những thẻ HTML hay những mã script nguy hiểm.

+ Trong đó những mã nguy hiểm được chèn vào hệ thống vì tính Client-Side script như Javascript, Jscript, DHTML và cũng có thể là các thẻ HTML.

+ Giải pháp phòng ngừa:

- Mã hóa các ký tự <, > vô hiệu hóa Script trước khi insert nó vào database, tuy nhiên mã hóa, nhưng lúc hiển thị ra trang web vẫn là dấu <, >.

- Luôn luôn lọc các dữ liệu nhập từ phía người dùng bằng cách lọc các ký tự đặc biệt cần nhúng vào thẻ HTML.

- Luôn XSS có thể tránh được khi máy chủ web không cho những trang phát sinh mã hóa thích hợp ngăn chặn những script mong muốn.

## **Câu 11(H u Anh): T n công DoS, DDoS nguyên lý và kh n ng phòng ch ng ?**

### **- NGUYÊN LÝ:**

#### **T n công DoS(Denial-of-Service\_ T n công t ch i d ch v ):**

M t cu c t n công d ng T -ch i-D ch-v /Denial-of-Service (DoS) c thi t k ng n tr ho c ch n ng các h at ng thông th ng c a m t trang web, máy ch ho c tài nguyên m ng khác. Tin t c có th dùng nhi u cách khác nhau th c hi n các cu c t n công này. M t ph ng pháp ph bi n là g i n nhi u yêu c u liên t c v t quá kh n ng x lý c a máy ch . Vì c này s làm cho máy ch ch y ch m h n bình th ng (website s m t nhi u th i gian h n m ra ho c x lý thông tin) và có th phá hu hoàn toàn máy ch (d n n t t c website trên máy ch u b ánh s p)

#### **T n công DDoS(Distributed-Denial-of-Service\_ T n công t ch i d ch v phân tán):**

M t cu c t n công d ng T -ch i-D ch-v -Phân-tán/ Distributed-Denial-of-Service (DDoS) ch khác ch c th c hi n b ng cách s d ng nhi u máy tính khác nhau. Hacker th ng s d ng m t máy tính ã b xâm nh p, g i là “máy ch ”, i u khi n các máy b xâm nh m khác, g i là “zombie” (xác ch t bi t i), th c hi n cu c t n công. C máy ch và zombie u b hacker xâm nh p b ng cách cài Trojan hay mã c, thông qua l h ng c a m t ng d ng nào ó trên máy.

### **- CÁCH PHÒNG CH NG:**

Nguyên t c ch ng t n công DoS là c n ph i l c và g t b c các lu ng tin t n công và t th n n a là ng n ch n c các ngu n t n công. ch ng DDoS ph i vô hi u hóa c ho t ng c a các m ng botnet. làm c i u này m t cách hi u qu th ng òi h i các bi n pháp i u ph i ng c u s c quy mô qu c gia hay th m chí ph i h p nhi u n c. Do ó khi phát hi n có các cu c t n công DoS hay DDoS, các n v qu n lý c ng/trang TT T c n báo cho Trung tâm ng c u kh n c p máy tính Vi t Nam (VNCERT) càng s m càng t t. M t khác, vì c áp d ng các bi n pháp và công c k thu t t i ch nâng cao n ng l c b o v các c ng/trang TT T c ng có hi u qu rõ r t.

#### **M t s bi n pháp k thu t và công c phòng ch ng t n công t ch i d ch v :**

-T ng c ng kh n ng x lý c a h th ng:

+T i u hóa các thu t toán x lý, mã ngu n c a máy ch web

+Nâng c p h th ng máy ch

+Nâng c p ng truy n và các thi t b liên quan,

+Cài t y các b n vá cho h i u hành và các ph n m m khác phòng ng a kh n ng b l i tràn b m, c p quy n i u khi n,v.v...

- Hình thức kiểm tra kỹ thuật công nghệ thông tin để đảm bảo an toàn hệ thống cho phép.
- Sử dụng các công nghệ để cho phép lưu trữ thông tin (tăng cường độ tin cậy) và phân tích các dữ liệu để phát hiện các dấu hiệu tấn công và cài đặt các công nghệ để cho phép lưu trữ thông tin (tăng cường độ tin cậy) và phân tích theo các dấu hiệu đã phát hiện.
- Sử dụng hệ thống thử nghiệm, phân tích mô phỏng để giám sát an toàn mạng (các bài tập thực hành) để phát hiện sớm các tấn công tiềm ẩn.
- Sử dụng thử nghiệm bảo vệ mạng có dịch vụ chống tấn công DDoS chuyên nghiệp kèm theo, ví dụ như: Arbor, Checkpoint, Imperva, Perimeter,...

**Câu 12(Phan Kid): Khác nhau giữa virus, worm, trojan, backdoor**

<b>Virus</b>	<b>Worm</b>	<b>Trojan</b>	<b>Backdoor</b>
Là một chương trình, hoặc một chương trình ký sinh trên chương trình khác. Virus nằm trên 1 file.	+ Là một file độc lập.	+ Là một chương trình, mã cài đặt ẩn trong 1 chương trình hợp pháp, nằm trong máy tính	+ Là một cổng ẩn chương trình
Thi hành khi file ký sinh cài đặt, kích hoạt.	Tự thi hành, tự nhân công qua danh sách địa chỉ.	Nằm trong máy tính khi 1 chương trình khác kích hoạt thì thi hành	Khi nhận lệnh từ ngoài, nó kích hoạt và phá hoại theo mục đích.
Có khả năng tự nhân bản	Có khả năng tự nhân bản	Không tự nhân bản	Không tự nhân bản
Nguy hiểm: Tận dụng công, phá hoại làm hỏng, mất dữ liệu, v...v	Nguy hiểm: tự nhân vì virus, nguy hiểm hơn vì tự nhân công và lây lan qua hệ thống mạng.	Nguy hiểm: sao chép và khai thác thông tin, dữ liệu cá nhân, gửi virus cho tin tức tin tức có thể lây nhiễm dữ liệu, xóa file,....	Nguy hiểm: Mở một đường vào nào đó để tấn công sau khi mở cửa để dễ dàng thâm nhập vào máy tính nên nhân mạng cách kín đáo khi cần.

### Câu 13(Tú C m): Kh n ng b o v h th ng c a trình quét virus và firewall

Bài làm:

#### - Kh n ng b o v h th ng c a trình quét virus:

+ Virus là m t ph n mã máy tính t g n nó v i m t ch ng trình ho c m t t p nó có th phát tán t máy tính t i máy tính, lây nhi m khi nó di chuy n. Các vi rút có th phá h y ph n m m, ph n c ng, và các t p c a b n.

+ **Nguyên lý ho t ng c a trình di t virus:**

. **D a trên database có s n:** lúc này antivirus s quét c ng ki m tra xem coi có file nào có trùng mã hash (th ng là md5) v i virus có trong database không? n u trùng thì nó s delete ho c cách ly...

. **Dùng các thu t toán thông minh:** lúc này antivirus s d a trên cách th c ho t ng c a m t ch ng trình ki m tra xem nó có gì ng v i virus hay không. Ngoài ra, khi quét các file trên m t a nào ó, antivirus s không ki m tra d a trên database mà d a trên các d u hi u chung c a virus nh n di n. D nhiên nh n di n thông minh s có m t sai s nh t nh (t l nh n l m file là virus, hay không nh n di n c virus ...)

#### - Kh n ng b o v h th ng c a firewall: .

+ **Tính n ng chính c a FireWall là**

Ch c n ng chính c a Firewall là ki m soát lu ng thông tin t gi a Intranet và Internet. Thi t l p c ch i u khi n dòng thông tin gi a m ng bên trong (Intranet) và m ng Internet. C th là:

- Cho phép ho c c m nh ng d ch v truy nh p ra ngoài (t Intranet ra Internet).
- Cho phép ho c c m nh ng d ch v phép truy nh p vào trong (t Internet vào Intranet).
- Theo dõi lu ng d li u m ng gi a Internet và Intranet.
- Ki m soát a ch truy nh p, c m a ch truy nh p.
- Ki m soát ng i s d ng và vi c truy nh p c a ng i s d ng.
- Ki m soát n i dung thông tin thông tin l u chuy n trên m ng.

**Câu 14(Tú C m): IPSec, VPN kh n ng b o v thông tin trên ng truy n**

- Lý thuy t v VPN khi n ng i ta liên t ng VPN v i s an toàn, v i tính n danh và s d ng VPN gi bí m t thông tin, che gi u v trí a lý th t c a mình.... Nh ng th c t cho th y l u l ng VPN hoàn toàn có kh n ng rò r vào m ng truy n thông d ng rõ, mà n u không b rò r thì v n có th b gi i mã. Bên c nh ó, n u VPN ho t ng theo giao th c PPTP thì có th coi r ng d li u không h c mã hóa.
- **IPSec** là 1 giao th c c a m ng riêng o VPN c làm vi c t i t ng Network Layer – layer 3 c a mô hình OSI , bao g m nh ng giao th c cung c p cho mã hoá và xác th c. C u trúc c a nó g m:

1. S d ng các giao th c cung c p m t mã nh m b o m t gói tin trong quá trình truy n
2. Cung c p ph ng th c xác th c.
3. Thi t l p các thông s mã hóa

- Tính n ng c a IPSec:

1. Mã hóa quá trình truy n thông tin
2. m b o tính nguyên v n c a d li u
3. Ph i c xác th c gi a các giao ti p
4. Ch ng quá trình replay trong các phiên b o m t
5. Modes- các mode

- Nguyên lí ho t ng:

1. Transport Mode (ch v n chuy n): cung c p c ch b o v cho d li u c a các l p cao h n, thêm vào vài bytes cho m i packets và nó c ng cho phép các thi t b trên m ng th y c a ch ích cu i cùng c a gói. Kh n ng này cho phép các tác v x lý c bi t trên các m ng trung gian d a trên các thông tin trong IP header.

2. Tunnel Mode (Ch ng h m): Tunnel mode b o v toàn b gói d li u. V i tunnel ho t ng gi a hai security gateway, a ch ngu n và ích có th c mã hóa

