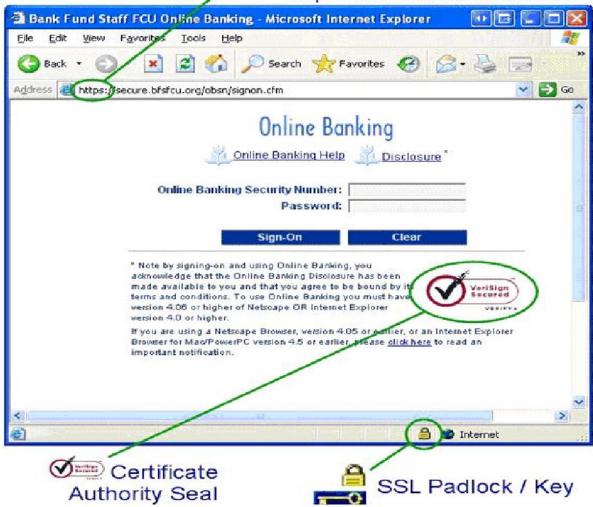
# Secure Sockets Layer (SSL)

#### مقدمه

- طراحی شده توسط شرکت Netscape در سال ۱۹۹۳
  - توسط اکثر مرورگرها پشتیبانی می شود.
- نمونه استاندارد شده: RFC 2246
  - هدف
  - محرمانگی (Confidentiality)
    - (Integrity) جامعیت –
  - تأیید هویت (Authentication)

https= secure web site. http= unsecured web site.



# TCP/IP <sub>9</sub> SSL

| Application |
|-------------|
| ТСР         |
| IP          |

| Application |
|-------------|
| SSL         |
| ТСР         |
| IP          |

Normal Application

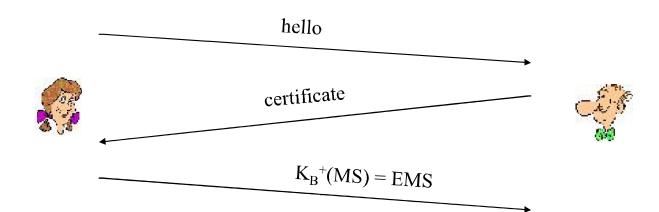
Application with SSL

### مراحل برقراري ارتباط امن

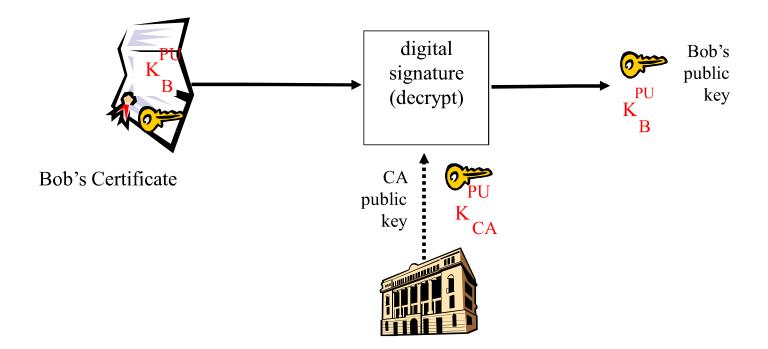
- Handshake: تأیید هویت طرفین ارتباط با استفاده از گواهی دیجیتال و تبادل کلید مشترک محرمانه
- تولید کلید: استفاده از کلید مشترک محرمانه برای تولید کلیدهای مورد نیاز
  - تبادل داده: شکستن داده به تعدادی رکورد و ارسال رکوردها
- بستن ارتباط: تبادل پیام هایی برای بستن ارتباط به صورت امن

#### Handshake

- MS = Master Secret
- EMS = Encrypted Master Secret



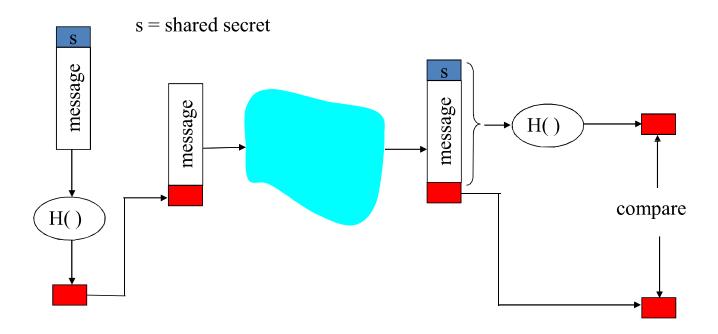
# بدست آوردن کلید عمومی



### تولید کلیدهای مورد نیاز

- استفاده از کلید یکسان برای عملیات مختلف موجب کاهش امنیت می شود.
  - استفاده از کلیدهای مختلف برای رمزنگاری و MAC
    - کلید رمزنگاری برای ارسال داده از کلاینت بر سرور: $\mathbf{K}_{\mathrm{c}}$ 
      - برای ارسال داده از کلاینت بر سرور MAC کلید: $M_c$
    - کلید رمزنگاری برای ارسال داده از سرور به کلاینت  $K_{\rm s}$ 
      - برای ارسال داده از سرور به کلاینت  $\mathrm{MAC}$  کلید : $\mathrm{M}_{\mathrm{s}}$ 
        - تولید کلیدهای فوق با کلید MS

### **MAC**



# رکورد داده

- داده به تعدادی رکورد شکسته می شود.
  - هر رکورد MAC دارد.
  - طول ركوردها مى تواند متفاوت باشد.

| length | data | MAC    |
|--------|------|--------|
| iongui | data | 171710 |

# شمارنده توالى: Sequence Number

- مهاجم می تواند رکوردها را بدست آورد و دوباره ارسال کند یا ترتیب ارسال رکوردها را تغییر دهد.
- برای جلوگیری از این حمله، شمارنده توالی هر رکورد را در MAC قرار می دهیم.
  - $MAC = MAC(M_x, seq_num || data) -$
- هیچ فیلدی برای شمارنده توالی در رکورد در نظر گرفته نشده
   و طرفین ارتباط شمارنده توالی را نگهداری می کنند.
  - شمارنده توالی از کلاینت به سرور و بالعکس مستقل هستند.

### اطلاعات كنترلي

- مهاجم می تواند بسته پایان ارتباط را جعل کند و ارتباط بین طرفین را ببند.
  - برای جلوگیری از این حمله، برای رکوردها نوع مشخص کنیم.
    - نوع 0 برای رکورد داده -
    - نوع 1 برای رکورد بستن ارتباط
    - $MAC = MAC(M_x, seq_num || type || data) \cdot$

| length type | data | MAC |
|-------------|------|-----|
|-------------|------|-----|

#### خلاصه

type 1, seq 2, close

hello

certificate, nonce  $K_B^+(MS) = EMS$ type 0, seq 1, data

type 0, seq 2, data

type 0, seq 1, data

type 0, seq 1, data

type 0, seq 3, data

type 1, seq 4, close



### الگوریتم های رمزنگاری مورد استفاده SSL

- رمزنگاری متقارن
- DES: Block Cipher –
- 3DES: Block Cipher
  - RC2: Block Cipher –
- RC4: Stream Cipher
  - رمزنگاری کلید عمومی
    - RSA –

### **SSL Cipher Suite**

- Cipher Suite •
- الگوریتم رمزنگاری کلید عمومی
- الگوریتم رمزنگاری کلید متقارن
  - MAC الگوريتم
- کلاینت و سرور روی Cipher Suite توافق می کنند.
- کلاینت Cipher Suiteهایی که پشتیبانی می کند را به پیشنهاد می کند و سرور یکی از آنها را انتخاب می کند.

#### **SSL Handshake**

- 1. کلاینت لیست الگوریتم هایی که پیشتیانی می کند را همراه با nonce به سرور ارسال می کند.
- 2. سرور الگوریتم انتخابی را همراه گواهی و nonce خود به کلاینت می فرستد.
- 3. کلاینت صحت گواهی را تأیید کرده و سپس کلید عمومی سرور را استخراج می کند و کلید MS تولید شده را با کلید عمومی سرور رمز می کند و به سرور ارسال می کند.
- 4. کلاینت و سرور با استفاده از کلید MS و nonceها، کلیـدهای رمزنگـاری و MS. کلاینت و سرور با استفاده از کلید MS
  - 5. كلاينت MAC تمام پيام هاى Handshake را به سرور مى فرستد.
  - 6. سرور MAC تمام پیام های Handshake را به کلاینت می فرستد.

### مراحل ۵ و ۶؟

- کلاینت معمولاً لیستی از الگوریتم ها را ارائه می دهد که بعضی قوی ترند و بعضی ها ضعیف تر.
- مهاجم می تواند با استفاده از حمله Man-In-The-Middle الگوریتم های قوی تر را از لیست حذف کند.
  - مراحل ۵ و ۶ از tampering جلوگیری می کنند.

### nonce تصادفی؟

- مهاجم می تواند تمام رکوردهای رد و بدل شده بین کلاینت و سرور را بگیرد.
- سپس با سرور ارتباط برقرار کرده و تمام رکوردها را با توالی درست به سرور بفرستد.
  - مثال: اجرای دستور روی سرور
- برای جلوگیری از این حمله، در هر ارتباط nonceهای تصادفی تولید می شود تا کلیدهای رمزنگاری و MAC تولید شده متفاوت باشند.

# انواع پیام های Handshake

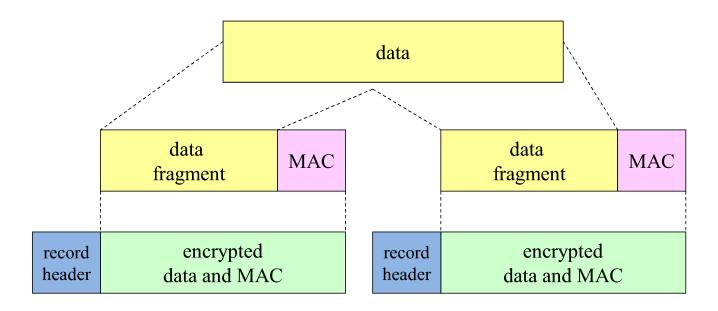
- هر پیام Handshake دارای یک فیلد ۱ بایتی نوع می باشد:
  - ClientHello -
  - ServerHello -
    - Certificate -
  - ServerKeyExchange
    - CertificateRequest -
      - ServerHelloDone -
      - Certificate Verify –
  - ClientKeyExchange -
    - Finished –

### **SSL Protocol Stack**

| SSL<br>Handshake<br>Protocol | SSL Change<br>Cipher Spec<br>Protocol | SSL Alert<br>Protocol | НТТР |  |  |  |
|------------------------------|---------------------------------------|-----------------------|------|--|--|--|
| SSL Record Protocol          |                                       |                       |      |  |  |  |
| ТСР                          |                                       |                       |      |  |  |  |
|                              | П                                     | 9                     |      |  |  |  |

#### **SSL Record Protocol**

- Record Header: نوع محتوا، ورژن، طول
- هر Fragment حداکثر ۱۶ کیلو بایت است.

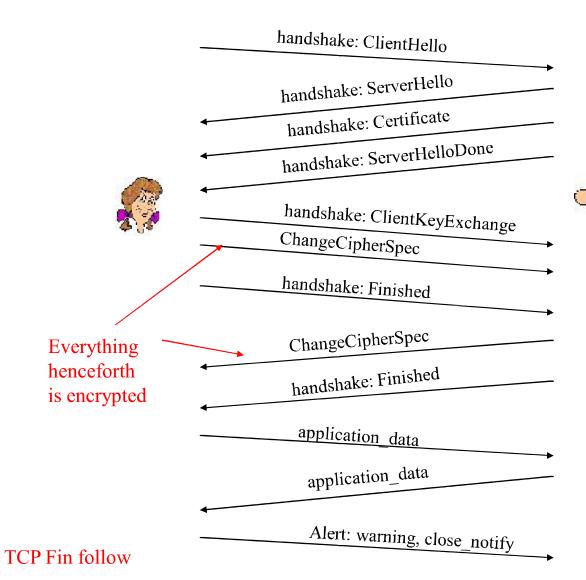


### **SSL Record Format**

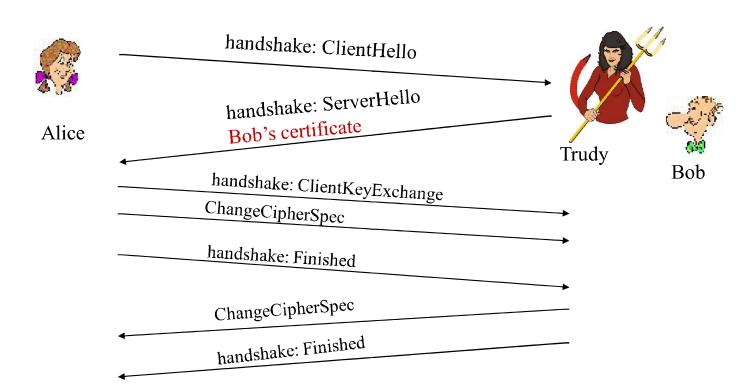
| 1 byte          | 2 bytes     | 3 bytes |  |  |  |
|-----------------|-------------|---------|--|--|--|
| content<br>type | SSL version | length  |  |  |  |
|                 |             |         |  |  |  |
| MAC (Encrypted) |             |         |  |  |  |

### **Content Type**

- application\_data (23)
  - alert (21) •
- Handshake در صورت بروز خطا در طی
  - handshake (22) •
  - change\_cipher\_spec (20) •
- درخواست برای تغییر الگوریتم های رمزنگاری و تأیید هویت



#### Man-In-The-Middle



## تولید کلیدهای رمزنگاری و MAC

- با استفاده از nonce کلاینت، nonce سرور و کلید MS، یک عدد تصادفی تولید می کنیم.
- با استفاده از عدد تصادفی تولید شده و nonceها مقادیر زیـر تولید می شوند:
  - کلیدهای MAC کلاینت و سرور
  - کلیدهای رمزنگاری کلاینت و سرور
  - Initialization Vector (IV) کلاینت و سرور

## CBC (Cipher Block Chaining)

• نحوه رمز بلاک جاری به رمز بلاک قبلی وابسته است:

$$C(i) = K_S(M(i) \oplus C(i-1)) -$$

$$M(i) = K_S(C(i)) \oplus C(i-1)$$
 -

- $C(0) = IV \bullet$
- تغییر IV برای هر پیام
- پیام های یکسان در یک ارتباط دارای رمزهای متفاوتی خواهند بود.

# تأييد هويت كلاينت

- SSL همچنین می تواند هویت کلاینت را تأیید کند.
- سرور پیام CertificateRequest را به کلاینت می فرستد.