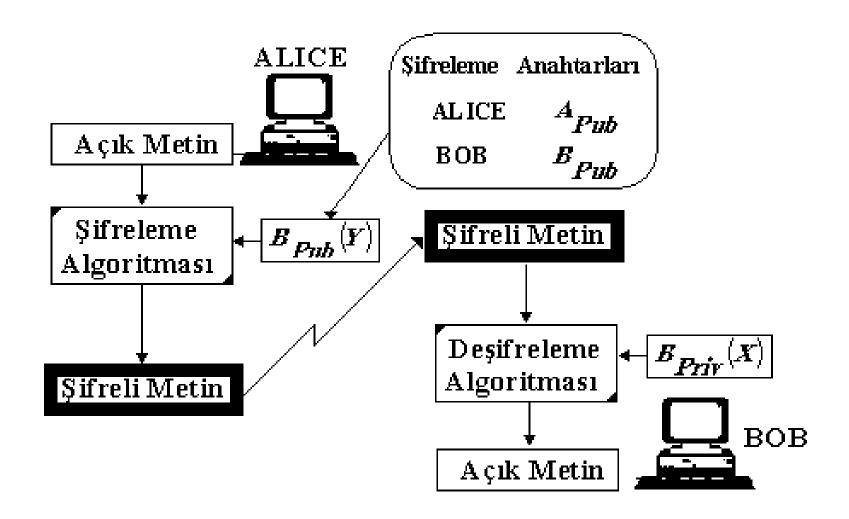
# Bilgi Güvenliği ve Kriptografi

 Genel anahtar sistemlerde, şifreleme ve deşifreleme için kullanılan anahtarlar farklıdır.

 Sistemdeki kişilerin genel anahtarları, herkesin erişebileceği bir veri tabanında tutulur.

Genel anahtar kriptosistemde,

- Alice ve Bob bir kriptosistem üzerinde görüş birliğine varır.
- Bob Alice'e genel anahtarını gönderir.
- Alice mesajını Bob'un genel anahtarını kullanarak şifreler ve Bob'a gönderir.
- Bob özel anahtarını kullanarak mesajı deşifre eder.



- Burada önemli olan, şifrelemede kullanılan anahtardan, deşifreleme anahtarının elde edilmesinin çok zor olması gerektiğidir.
- Aksi halde, alıcı dışındaki kişilerin de şifreli mesajları deşifre edip okuması mümkün olacaktır.
- Çoğu uygulamalarda genel anahtar kriptografi oturum anahtarının (session key) gizli tutulması ve dağıtılmasında kullanılır. Daha sonra bu oturum anahtarı, bir simetrik algoritma ile birlikte kullanılarak mesaj trafiği gizlenir. Bu sisteme hibrid (hybrid) kriptosistem adı verilir.

Bu sistem için haberleşme protokolü aşağıdaki aşamalardan oluşmaktadır.

- Bob Alice'e genel anahtarını gönderir.
- Alice rasgele bir K oturum anahtarını üretir ve bu anahtarı Bob'un genel anahtarı ile şifreleyerek Bob'a gönderir.

$$E_{B\_Public}(K)$$

• Bob Alice'in mesajını özel anahtarını kullanarak deşifre eder ve K oturum anahtarını elde eder.

$$D_{B\_Private}(E_{B\_Public}(K)) = K$$

 Her ikisi de mesajlarını aynı oturum anahtarını ve simetrik bir yöntem kullanarak şifreler ve gönderir.

#### RSA Genel Anahtar Kriptosistemi

- RSA (R. Rivest, A. Shamir, L. Adleman) en çok kullanılan genel anahtar kriptosistemidir.
- RSA hem güvenlik, hem de sayısal imza için kullanılabilir.
- RSA'nın güvenliği çarpanlara ayırma probleminin zorluğuna dayanır.
- RSA ile yapılacak şifrelemede öncelikle anahtar üretimi yapılmalıdır.

#### RSA Anahtar Üretimi

- Aynı boyutlu p ve q gibi, iki büyük asal sayı üretilir. Büyüğün buradaki anlamı asal sayıların yüzlerce haneli sayılar olmasıdır. Bu sayede p\*q sayısının çarpanlarına ayrılması çok zor olacaktır. Bu da şifreleme sisteminin güvenliğini oluşturur.
- n=p\*q ve  $\phi=(p-1)*(q-1)$  çarpımları hesaplanır.
- I<e< $\phi$  aralığında rasgele bir e sayısı  $gcd(e,\phi)=1$  şartını sağlayacak şekilde seçilir. gcd fonksiyonu iki sayı için en büyük ortak böleni bulur.
- $I < d < \phi$  aralığında  $ed \equiv I \pmod{\phi}$  şartını sağlayan d sayısı hesaplanır.
- Genel anahtar (n,e); özel anahtar ise d'dir.

#### RSA Genel Anahtar Şifreleme

- Mesajın gönderileceği kişinin genel anahtarı (n,e) elde edilir.
- Şifrelenecek mesaj, [0,n-1] aralığındaki bir m sayısına dönüştürülür.
- $c = m^e \mod n$  hesaplanır.
- Oluşturulan c şifreli mesajı alıcıya gönderilir.

#### RSA Genel Anahtar Deşifreleme

• d özel anahtarı ile

$$m = c^d \mod n$$

hesaplanır ve orijinal mesaj (m) elde edilir

- Şifreleme yapılmadan önce anahtar üretimi gerçekleştirilmelidir.
- p=3, q=37 olarak seçilirse,  $n=3\times37=111$  ve  $\phi=2\times36=72$  olarak hesaplanır.
- e=5 olarak seçilirse, d=29 olur. Çünkü 5x29≡I (mod 72)'dir.
   Genel anahtar III ve 5
   Özel anahtar 29

- Anahtar üretimi yapıldıktan sonra şifreleme işlemi gerçekleştirilir.
- Şifrelenecek mesaj, diğer adıyla açık metin "y>0" olsun.
- RSA'da işlemler sayılar üzerinden yapıldığından, mesaj sayısal bir ifadeye dönüştürülmelidir.
- Bu amaçla her karakterin ASCII kodu kullanılır. Bu durumda açık metin aşağıdaki şekli alır.

$$y \rightarrow 121, > \rightarrow 062, 0 \rightarrow 048 \Rightarrow "121062048"$$

• Şifrelenecek sayılar n'den küçük olmak zorundadır. Bu nedenle sayısal metin n'nin basamak sayısının bir eksiği uzunluktaki parçalara ayrılır. Bu sayı  $L_{clear}$  olarak adlandırılır. Örnekte n sayısı 3 basamaklı olduğundan,  $L_{clear}$ =2 olur ve mesaj ikili bloklara ayrılır.

"12 10 62 04 8"

• Her blok  $L_{clear}$  basamaklı olmak zorundadır. Bu nedenle eksik kalan blokların sonuna gereken sayıda 0 eklenir.

• Şimdiki aşama bu sayıların kurala uygun bir şekilde şifrelenmesidir. Şifreleme işlemi aşağıdaki şekilde yapılır.

12<sup>5</sup> mod 111=81 10<sup>5</sup> mod 111=100 62<sup>5</sup> mod 111=104 4<sup>5</sup> mod 111=25 80<sup>5</sup> mod 111=80

• Bu aşamada oluşan sayılar n ile aynı basamak sayısına sahip olmalıdır. Bu sayı  $L_{cipher}$  ile gösterilir. Örnek için  $L_{cipher}$  3'e eşittir. Bu nedenle gerekli bloklar için sayıların sol tarafına gerekli sayıda 0 eklenmelidir. Bu durumda şifreli metin aşağıdaki hale gelir ve gönderilir .

"<u>0</u>81 100 104 <u>0</u>25 <u>0</u>80"

• **Şifreli metin:** "081100104025080"

• Deşifrelemede , alınan "081100104025080" şifreli metni öncelikle  $L_{cipher}$  uzunluklu bloklara bölünür ve hemen ardından deşifreleme kuralı uygulanır.

```
"081 100 104 025 080"

81<sup>29</sup> mod 111=12

100<sup>29</sup> mod 111=10

104<sup>29</sup> mod 111=62

25<sup>29</sup> mod 111=4

80<sup>29</sup> mod 111=80
```

• Sonuçların  $L_{clear}$  uzunlukta olması gerekir. Bu nedenle uzunluğu  $L_{clear}$  'dan küçük olan blokların sol tarafına gereken sayıda 0 eklenir.

 Son aşama, bu sayıların birleştirilmesi ve üçlü bloklara bölünmesi ile ASCII kodların elde edilmesidir. Fazlalık olarak oluşan 0'lar göz önüne alınmaz.

"1210620480"  
"121 062 048"  

$$121 \rightarrow y, 062 \rightarrow >, 048 \rightarrow 0$$

 Sonuçta açık metin "y>0" olarak elde edilmiştir.