

普通高等教育“十一五”国家级规划教材
教育部2011年精品教材

网络安全—技术与实践（第2版）

刘建伟 王育民 编著

清华大学出版社



课件制作人声明

- 本课件总共有17个文件，版权属于刘建伟所有，仅供选用此教材的教师和学生参考。
- 本课件严禁其他人员自行出版销售，或未经作者允许用作其他社会上的培训课程。
- 对于课件中出现的缺点和错误，欢迎读者提出宝贵意见，以便及时修订。

课件制作人：刘建伟

2016年04月05日

单钥加密体制（第1讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

单钥加密体制（第1讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

一、密码学基本概念

明文

➡需要秘密传送的消息。

密文

➡明文经过密码变换后的消息。

加密

➡由明文到密文的变换

解密

➡从密文恢复出明文的过程。

破译

➡对明文进行加密时采用的一组规则。

加密算法

➡对密文进行解密时采用的一组规则。

解密算法

➡从密文恢复出明文的过程。

密钥

➡加密和解密时使用的一组秘密信息。

一、密码学基本概念

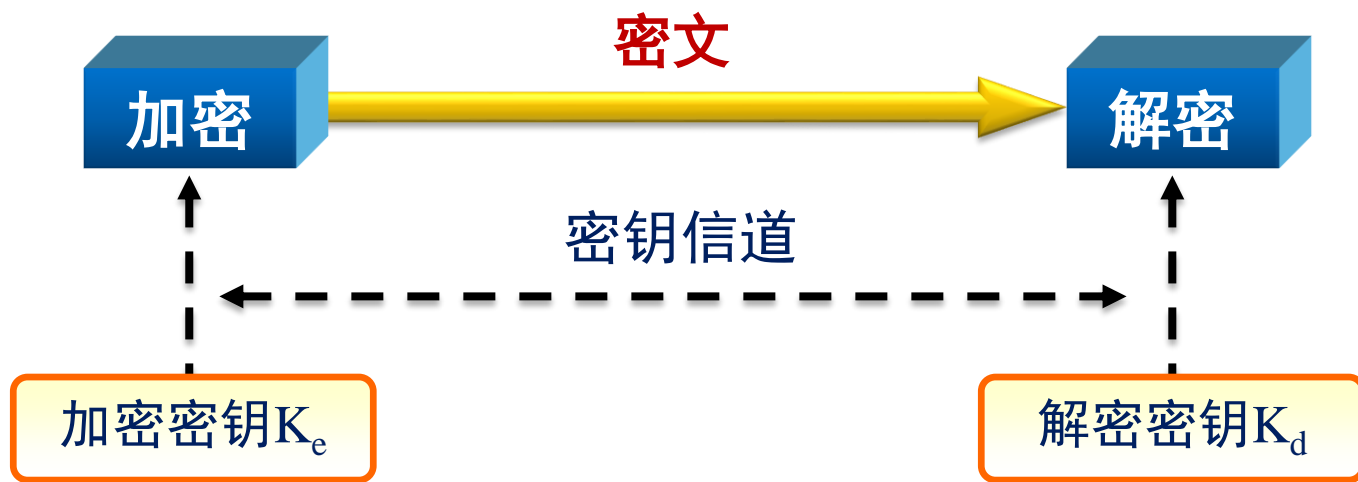
1、密码系统组成

一个密码系统可以用以下数学符号描述：

- $S = \{M, C, K, E, D\}$
- 明文消息空间 M ：由字母、数字组成的串集
- 密文消息空间 C ：可能的密文消息集
- 密钥生成算法 ζ ： $N \rightarrow K \times K'$
- 加密密钥空间 K ：可能的加密密钥集
- 解密密钥空间 K' ：可能的解密密钥集
- 加密算法 E ： $M \times K \rightarrow C$
- 解密算法 D ： $C \times K' \rightarrow M$
- \forall 整数 $l, \zeta(1^l)$ 输出长为 l 的密钥对 $(k_e, k_d) \in K \times K'$
- $\forall m \in M, c \in C$
 $c = E_{k_e}(m)$
 $m = D_{k_d}(c) = D_{k_d}(E_{k_e}(m))$

一、密码学基本概念

2、密码体制的分类



- 若 $k_e=k_d$ ，则加密算法称为：单钥体制（对称加密体制，或私钥加密体制）；
- 若 $k_e \neq k_d$ ，则加密算法称为双钥体制（非对称加密体制，或公钥加密体制）。

一、密码学基本概念

3、单钥体制的分类

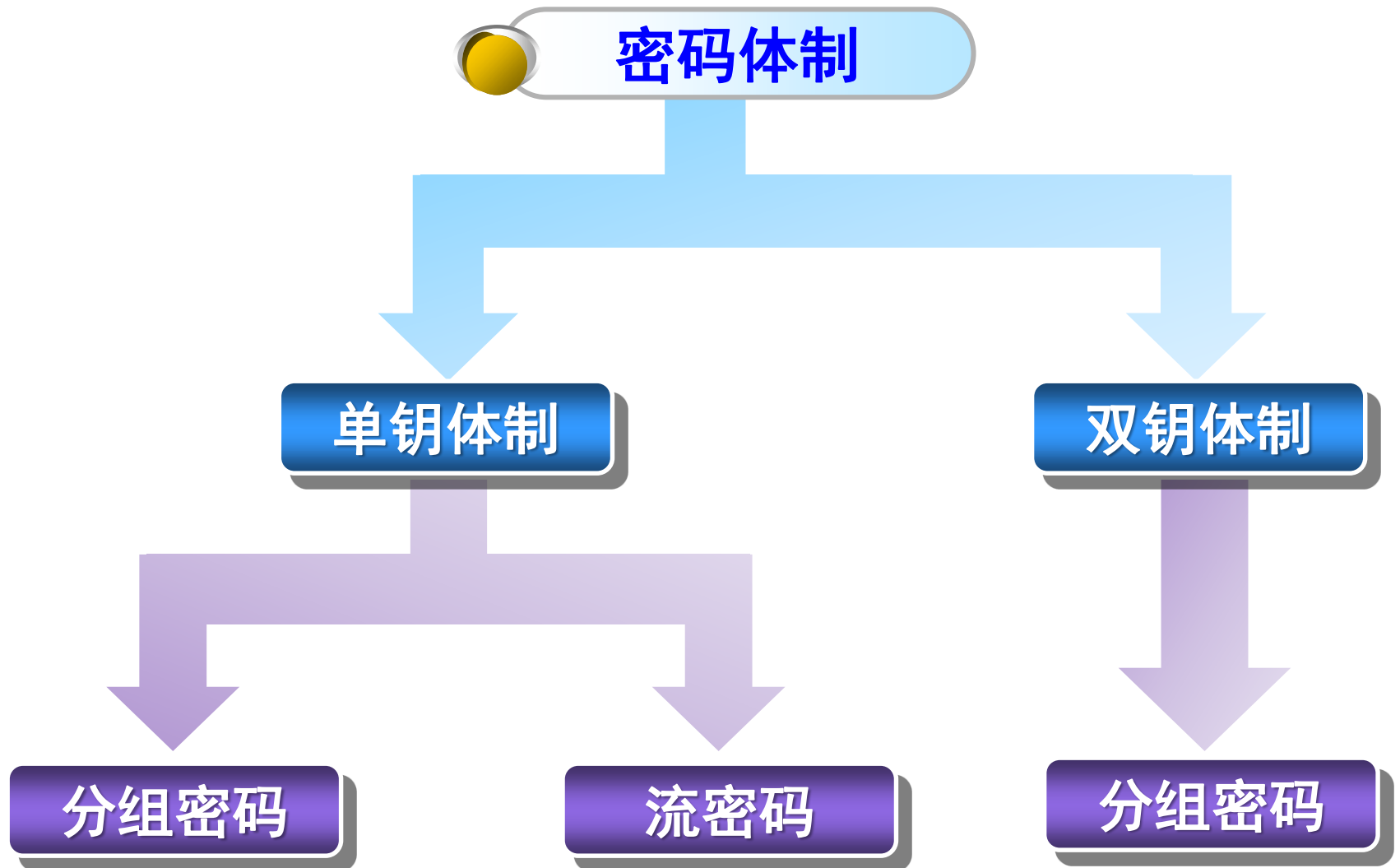
- ➡ 对于单钥加密体制，可以按照其加密/解密运算的特点，分为流密码（Stream Cipher）和分组密码（Block Cipher）



流密码：数据逐比特加密，即数据流与密钥流逐比特进行异或（XOR）运算；

分组密码：对数据分组进行处理。

密码学基本概念小结



单钥加密体制（第1讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

二、密码分析（破译）

- ➡ 试图破译单条消息
- ➡ 试图识别加密的消息格式，以便借助直接的解密算法破译后续的消息
- ➡ 试图找到加密算法中的普遍缺陷（无须截取任何消息）



二、密码分析（破译）

1、密码分析的条件与工具

已知加密算法

语言特性

计算机

截取到明文、密文中已知或推测的数据项

数学或统计工具和技术

技巧与运气

二、密码分析（破译）

2、密码分析类型

攻击类型	密码破译者已知的东西
唯密文	<ul style="list-style-type: none">● 加密算法● 待破译的密文
已知明文	<ul style="list-style-type: none">● 加密算法● 待破译的密文● 由密钥形成的一个或多个明文—密文对
选择明文	<ul style="list-style-type: none">● 加密算法● 待破译的密文● 由破译者选择的明文消息，连同对应的由密钥生成的密文
选择密文	<ul style="list-style-type: none">● 加密算法● 待破译的密文● 由破译者选择的猜测性密文，连同它对应的由密钥生成的已破译明文
选择文本	<ul style="list-style-type: none">● 加密算法● 待破译的密文● 由破译者选择的明文消息，连同对应的由密钥生成的密文● 由破译者选择的猜测性密文，连同它对应的由密钥生成的已破译明文

二、密码分析（破译）

3、加密方案的安全性

- ❖ **无条件安全：**无论提供多少密文，若密文中所包含的信息不足以唯一地决定对应的明文，那么该密码体制就是无条件安全的。
- ❖ 除了一次一密(one-time padding)的方案外，没有无条件安全的其他算法。

安全性体现在

- ❖ 破译的成本超过加密信息的价值
- ❖ 破译的时间超过该信息有用的生命周期

二、密码分析（破译）

4、攻击的复杂性决定了密码算法的安全性

数据复杂性
(data complexity)

➡ 用作攻击输入所需要的数据

处理复杂性
(processing complexity)

➡ 完成攻击所需要的时间

存储需求
(storage requirement)

➡ 进行攻击所需要的数据量

二、密码分析（破译）

5、密钥搜索所需平均时间

密钥长度 (bit)	密钥数量	每微秒加密 1 次所需时间	每微秒加密 100 万次所需时间
32	$2^{32}=4.3 \times 10^9$	$2^{31} \mu s = 35.8$ minutes	2.15ms
56	$2^{56}=7.2 \times 10^{16}$	$2^{55} \mu s = 1142$ years	10.01 hours
128	$2^{128}=3.4 \times 10^{38}$	$2^{127} \mu s = 5.4 \times 10^{24}$ years	5.4×10^{18} years
26 characters (permutation)	$26! = 4 \times 10^{26}$	$2 \times 10^{26} \mu s = 6.4 \times 10^{12}$ years	6.4×10^6 years

二、密码分析（破译）

6、常用对称加密算法

DES：第一代数据加密标准，因密钥长度太短已经弃用。

3DES：对数据用三个不同的密钥进行三次加密，强度更高。

AES：下一代的加密算法标准，速度快，安全级别高。

AES与3DES的比较

算法名称	算法类型	密钥长度	速度	解密时间 (每秒尝试 255个密钥)	资源消耗
AES	<u>对称block密码</u>	128、192、 256位	高	1490000亿年	低
3DES	<u>对称feistel密码</u>	112位或 168位	低	46亿年	中

二、密码分析（破译）

7、常用非对称加密算法

RSA：基于大整数因子分解问题的公钥密码算法

ECC：基于椭圆曲线上离散对数计算问题的公钥密码算法

RSA与ECC的安全性和速度比较

攻破时间 (MIPS年)	RSA密钥长度	ECC密钥长度	RSA/ECC 密钥长度比
10^4	512	106	5:1
10^8	768	132	6:1
10^{11}	1024	160	7:1
10^{20}	2048	210	10:1
10^{78}	21000	600	35:1

单钥加密体制（第1讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

三、密码学的历史

密码学的演进

单表代替—>多表代替—>机械密(恩格玛)—>现代密码学
(对称与非对称密码体制)—>量子密码学

- 密码编码学和密码分析学
- 应用领域
- 军事、外交、商业、通信。



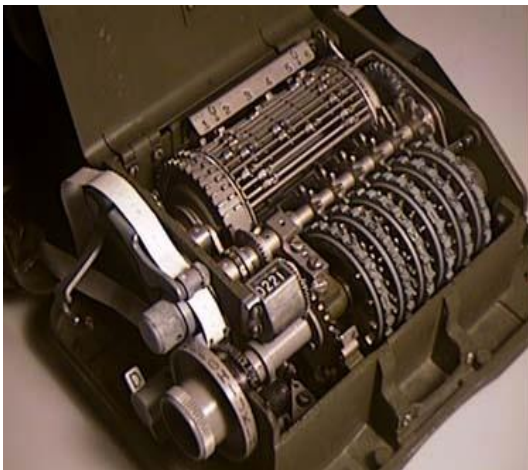
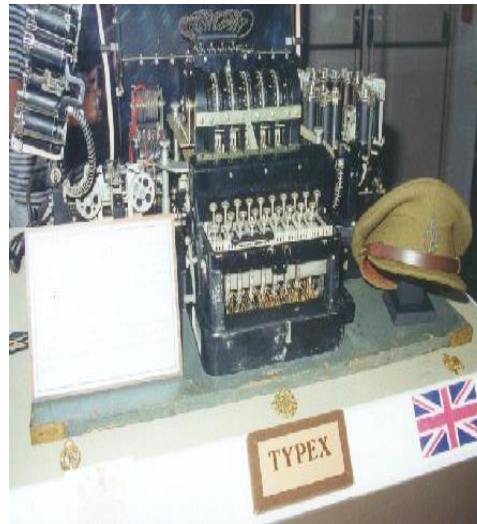
三、密码学的历史



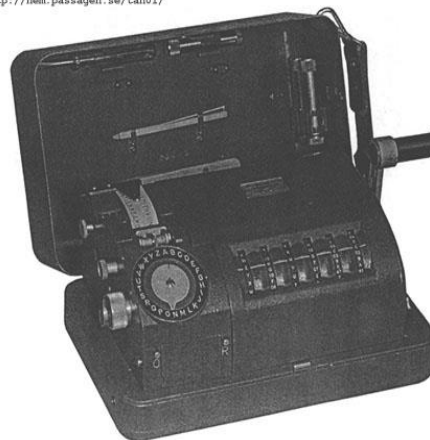
Phaistos圆盘，一种直径约为160mm的Cretan-Minoan粘土圆盘，始于公元前17世纪。表面有明显字间空格的字母，至今还没有破解。

三、密码学的历史

20世纪早期密码机



<http://hem.passagen.se/tan01/>



Hagelin CX-52



单钥加密体制（第一讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

四、古典密码

1、古典密码学

- ➡ 已经成为历史，但被传统密码学所借鉴；
- ➡ 加解密都很简单，易被攻破；
- ➡ 属于对称密码体制；
- ➡ 包括置换密码、单表代换密码、多表代换密码等。



四、古典密码

2、古典密码的种类

➡ 置换密码

- ➡ 用加密置换去对消息进行加密

➡ 代换密码

- ➡ 明文中的字母用相应的密文字母进行替换
- ➡ 单表代换密码
- ➡ 多表代换密码

➡ 多表密码



四、古典密码

3、古典密码——代换密码

➡ 单表代换密码举例

明文: a b c d e f g h i j k l m n o p q r s t u v w x y z

密文: D E F G H I J K L M N O P Q R S T U V W X Y Z A B C

➡ m = “Caser cipher is a shift substitution”

➡ c = “FDVHU FLSHU LV D VKLIW VXEVLW
XWLRO”

四、古典密码

4、古典密码——置换密码

➡ 用加密置换去对消息进行加密

➡ 举例：

➡ $E = (1, 2, 3, 4)$

➡ $D = (2, 1, 4, 3)$

➡ $M = \text{“置换密码”}$

➡ $C = E(M) = \text{“换置码密”}$

四、古典密码

5、古典密码——多表密码

维吉尼亚密码是多表密码中最知名的密码。令密钥串是gold，利用编码规则A=0, B=1, C=2, ..., Z=25。这个密钥串的数字表示是: (6, 14, 11, 3)。设明文为: proceed meeting as agreed

15	17	14	2	4	4	3	12	4	4	19
6	14	11	3	6	14	11	3	6	14	11
21	5	25	5	10	18	14	15	10	18	4

8	13	6	0	18	0	6	17	4	4	3
3	6	14	11	3	6	14	11	3	6	14
11	19	20	11	21	6	20	2	7	10	17

密文为: vfzfkso pkseltu guchkr

注意: 模数=26

单钥加密体制（第一讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 单钥密码体制（对称加密体制）

六 DES数据加密标准

五、单钥密码体制（对称加密体制）

1、对称加密体制

- 历史悠久，最古老与最现代的密码学
- 基本特点：加密和解密采用同一个密钥，所以又被称为对称密码体制。

let C = Cipher text, P = Plain text, k is key, $E()/D()$ is the encryption/decryption function, then

$$C=E(P, k), P=D(C, k)$$

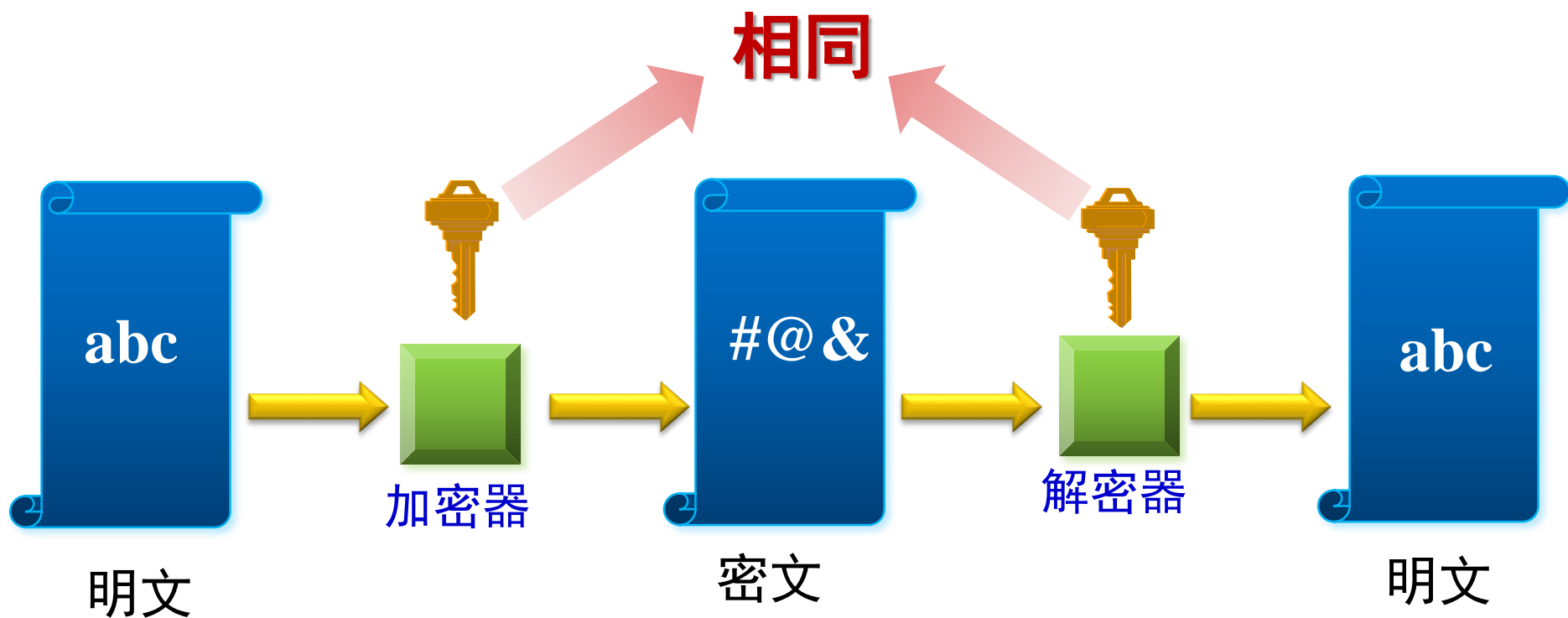
- 基本技术

替换、置换和移位

五、单钥密码体制（对称加密体制）

2、对称密钥体制的加密过程

对称密码技术又称单钥密码技术，即同用一个密钥去加密和解密数据。



五、单钥密码体制（对称加密体制）

3、对称密钥体制中的密钥管理

单钥密码技术
要求通信双方
事先交换密钥。
在实际应用中，
商户需要与成
千上万的购物
者进行交易，
若采用单钥密
码技术，商户
需要管理成千
上万个不同对
象通信的密钥。

双方如何交换密
钥。通过传统手
段，还是通过因
特网，都会遇到
密钥传送的安全
性问题。

在现实环境中，
密钥通常会经常
更换，更为极端
的是，每次传送
都使用不同的密
钥，单钥密码技
术的密钥管理和
发布都是远远无
法满足使用要求
的

五、单钥密码体制（对称加密体制）

4、对称算法设计标准

- ➡ 算法必须提供较高的安全性；
- ➡ 算法必须完全确定且易于理解；
- ➡ 算法的安全性必须依赖于密钥，而不应依赖于算法；
- ➡ 算法必须对所有用户都用效。

- ➡ 算法必须适用于各种应用；
- ➡ 用以实现算法的电子器件必须很经济；
- ➡ 算法必须能有效使用；
- ➡ 算法必须是可逆的运算。

单钥加密体制（第1讲）

一 基本概念

二 密码分析

三 密码学历史

四 古典密码

五 传统密码学（对称算法）

六 DES数据加密标准

六、DES数据加密标准

1、Shannon的密码设计思想

- 扩散(diffusion)

将明文及密钥的影响尽可能迅速地散布到较多个输出的密文中（将明文冗余度分散到密文中）。产生扩散的最简单方法是通过“**置换(Permutation)**”（比如：重新排列字符）。

- 混淆(confusion)

其目的在于使作用于明文的密钥和密文之间的关系复杂化，是明文和密文之间、密文和密钥之间的统计相关特性极小化，从而使统计分析攻击不能奏效。通常的方法是“**代换 (Substitution)**”。

六、DES数据加密标准

2、分组密码的设计要求

1

分组长度足够大 ($\geq 128 \sim 256$ 比特)

2

密钥量要足够大 ($\geq 128 \sim 192 \sim 256$ 比特)

3

算法足够复杂 (包括子密钥产生算法)

4

加密、解密算法简单, 易软、硬件实现

5

便于分析 (破译是困难的, 但算法却简洁清晰)

六、DES数据加密标准

3、分组密码——DES数据加密标准

- 数据加密标准（Data Encryption Standard），40年历史；
- DES是一种对称密码算法，源自IBM公司于1970年开发的Lucifer算法，1976年11月23日DES被采纳为美国联邦标准；
- DES是第一个得到广泛应用的密码算法，满足对合特性；
- DES是一种分组加密算法，输入的明文分组长度为64位，密钥为56位，生成的密文分组长度为64位；



六、DES数据加密标准

DES的运算共有3个

1、对输入分组进行固定的“初始置换” IP运算，可以将这个置换表示为： $(L_0, R_0) \leftarrow IP(InputBlock)$

注意：这里 L_0 和 R_0 称为左、右半分組，各为32比特。IP是固定的、公开的函数。上述这个过程实际上为“扩散（Diffusion）”。

2、迭代运算，即将下面的运算迭代16轮：

$$\begin{aligned} L_i &\leftarrow R_{i-1} \\ R_i &\leftarrow L_{i-1} \oplus f(R_{i-1}, k_i) \end{aligned}$$

注意：这个过程就是香农信息论中的“混淆（Confusion）”。

六、DES数据加密标准

3、将16轮迭代后得到的结果 (L16, R16) 输入到IP的逆置换IP⁻¹中：

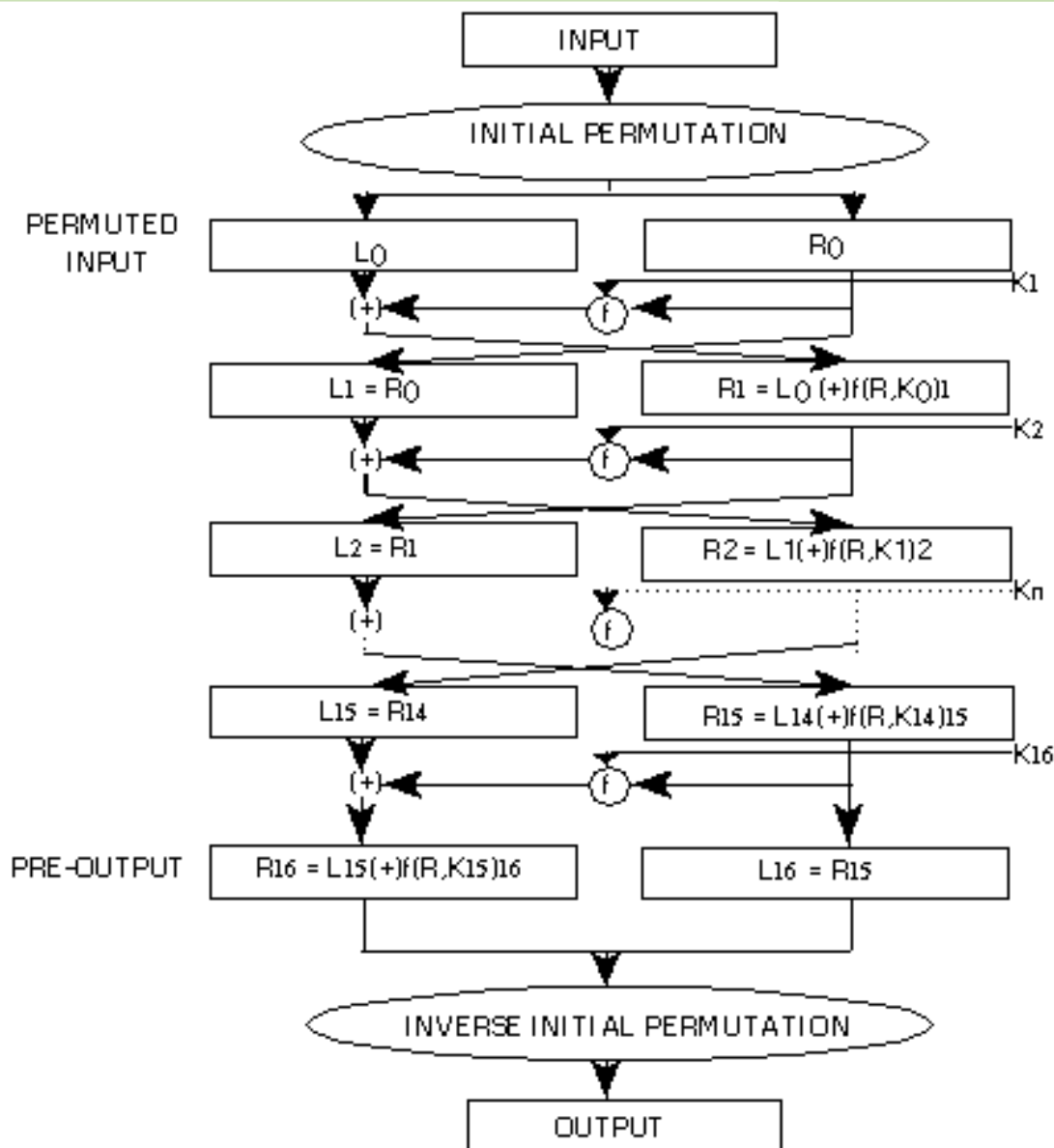
$$OutputBlock \leftarrow IP^{-1}(R_{16}, L_{16})$$

注意：

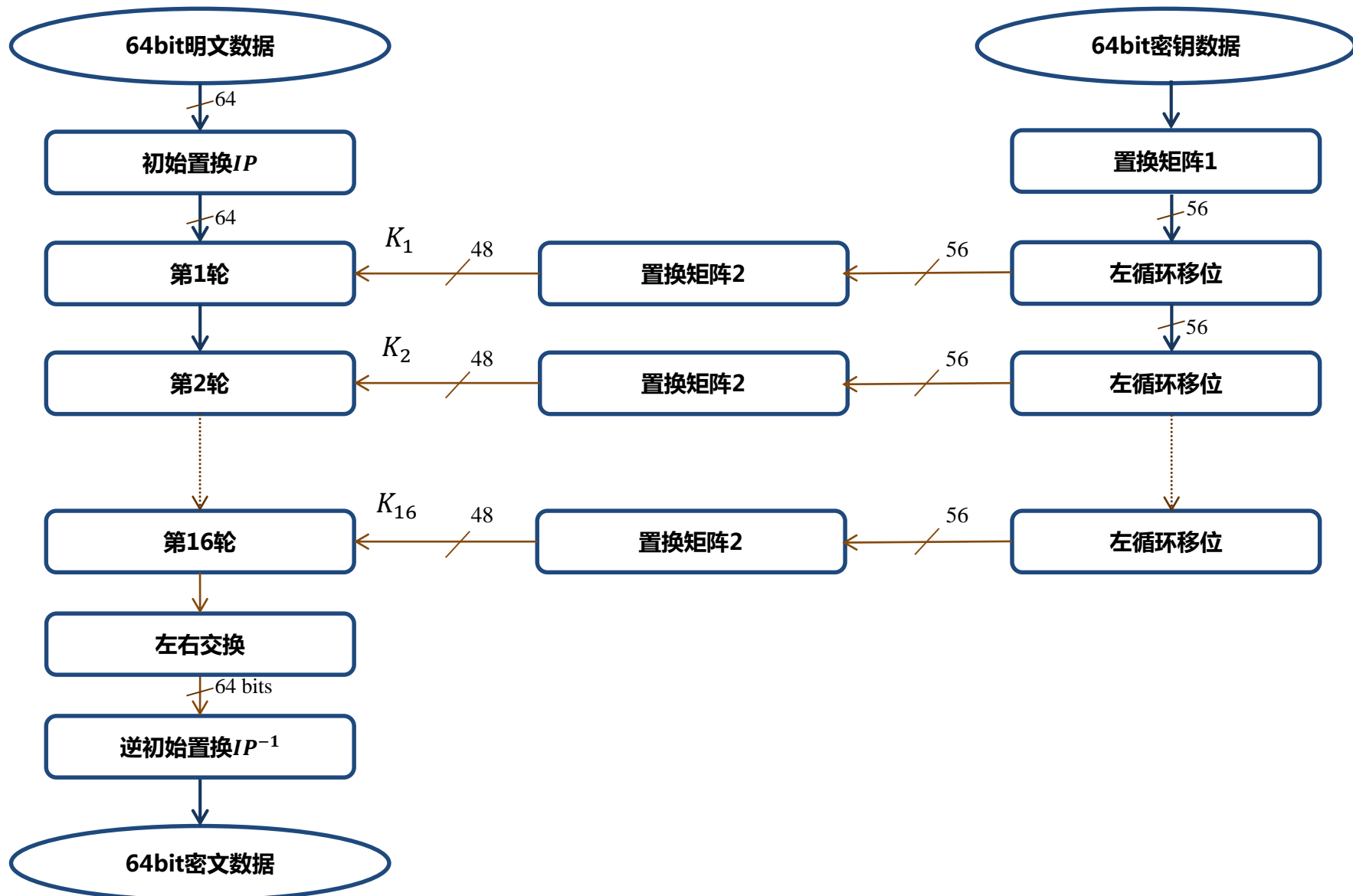
- DES算法的加密和解密运算均采用这3个步骤。
- 如果加密时使用的轮密钥次序为 k_1, k_2, \dots, k_{16} ，那么当解密时使用的密钥次序为： $k_{16}, k_{15}, \dots, k_1$ 。
- DES采用Feistel网络结构。Feistel 密码结构是一种对称结构，满足对合性。采用此结构的密码，其好处是加解密可以使用同一个芯片。

六、DES数据加密标准

DES算法流程图



DES数据加密标准——基本算法



六、DES数据加密标准

初始置换IP

58	50	42	34	26	18	10	2
60	52	44	36	28	20	12	4
62	54	46	38	30	22	14	6
64	56	48	40	32	24	16	8
57	49	41	33	25	17	9	1
59	51	43	35	27	19	11	3
61	53	45	37	29	21	13	5
63	55	47	39	31	23	15	7

六、DES数据加密标准

设明文64bits数据为下表

M_1	M_2	M_3	M_4	M_5	M_6	M_7	M_8
M_9	M_{10}	M_{11}	M_{12}	M_{13}	M_{14}	M_{15}	M_{16}
M_{17}	M_{18}	M_{19}	M_{20}	M_{21}	M_{22}	M_{23}	M_{24}
M_{25}	M_{26}	M_{27}	M_{28}	M_{29}	M_{30}	M_{31}	M_{32}
M_{33}	M_{34}	M_{35}	M_{36}	M_{37}	M_{38}	M_{39}	M_{40}
M_{41}	M_{42}	M_{43}	M_{44}	M_{45}	M_{46}	M_{47}	M_{48}
M_{49}	M_{50}	M_{51}	M_{52}	M_{53}	M_{54}	M_{55}	M_{56}
M_{57}	M_{58}	M_{59}	M_{60}	M_{61}	M_{62}	M_{63}	M_{64}

六、DES数据加密标准

经过初始置换IP后变为

M_{58}	M_{50}	M_{42}	M_{34}	M_{26}	M_{18}	M_{10}	M_2
M_{60}	M_{52}	M_{44}	M_{36}	M_{28}	M_{20}	M_{12}	M_4
M_{62}	M_{54}	M_{46}	M_{38}	M_{30}	M_{22}	M_{14}	M_6
M_{64}	M_{56}	M_{48}	M_{40}	M_{32}	M_{24}	M_{16}	M_8
M_{57}	M_{49}	M_{41}	M_{33}	M_{25}	M_{17}	M_9	M_1
M_{59}	M_{51}	M_{43}	M_{35}	M_{27}	M_{19}	M_{11}	M_3
M_{61}	M_{53}	M_{45}	M_{37}	M_{29}	M_{21}	M_{13}	M_5
M_{63}	M_{55}	M_{47}	M_{39}	M_{31}	M_{23}	M_{15}	M_7

六、DES数据加密标准

逆初始置换IP⁻¹

40	8	48	16	56	24	64	32
39	7	47	15	55	23	63	31
38	6	46	14	54	22	62	30
37	5	45	13	53	21	61	29
36	4	44	12	52	20	60	28
35	3	43	11	51	19	59	27
34	2	42	10	50	18	58	26
33	1	41	9	49	17	57	25

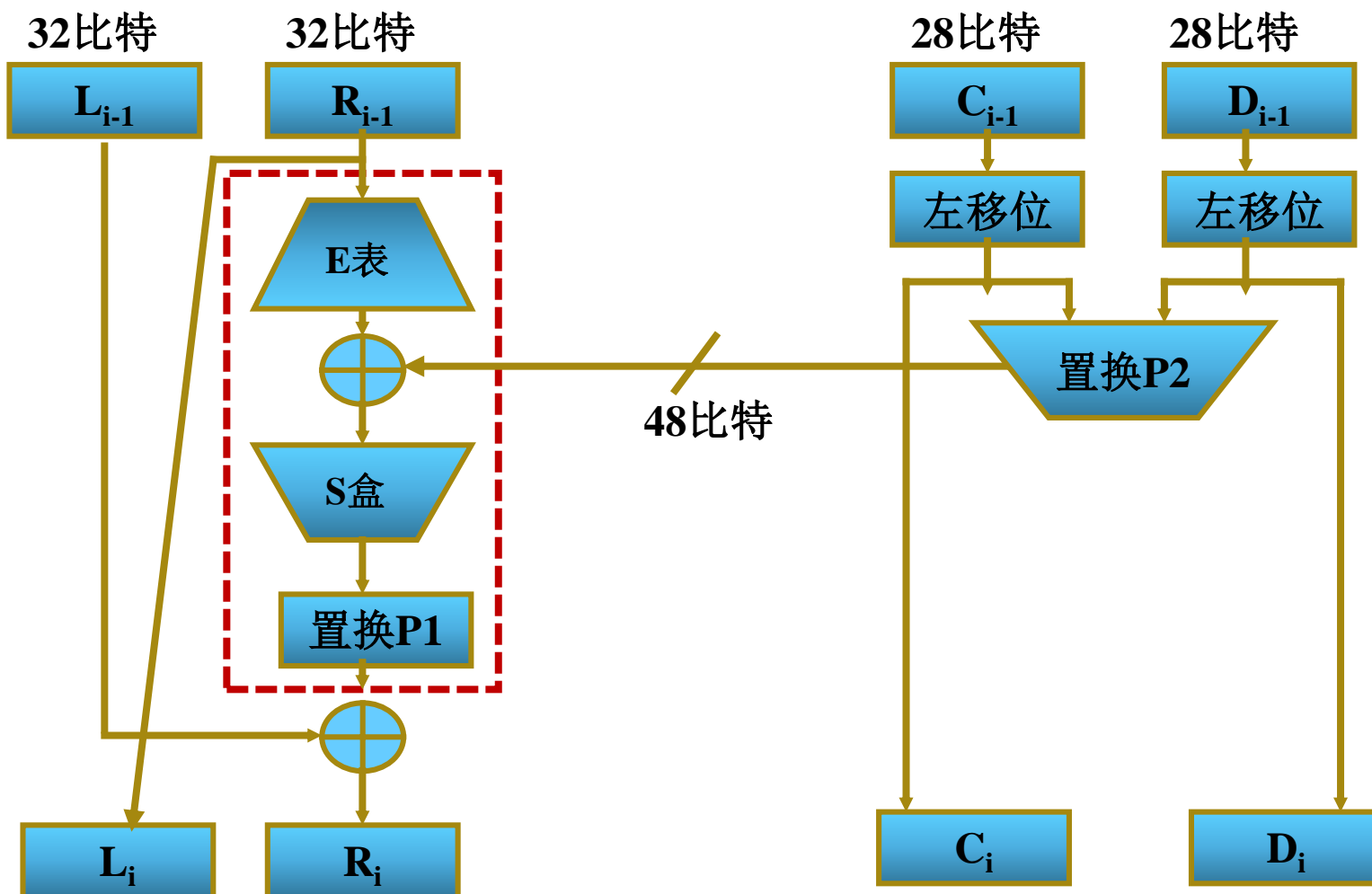
六、DES数据加密标准

经过逆初始置换 IP^{-1} 后变为

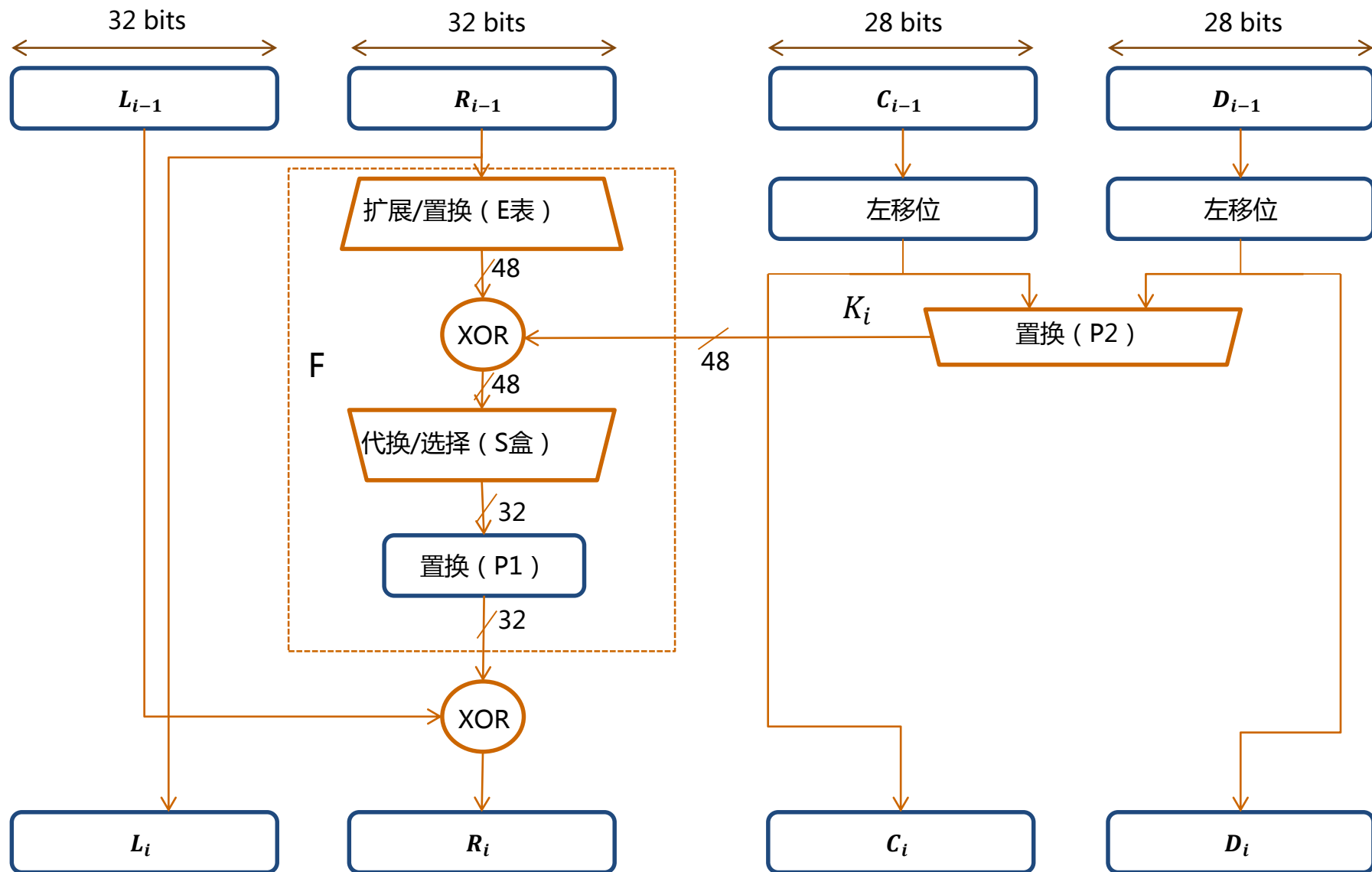
M_1	M_2	M_3	M_4	M_5	M_6	M_7	M_8
M_9	M_{10}	M_{11}	M_{12}	M_{13}	M_{14}	M_{15}	M_{16}
M_{17}	M_{18}	M_{19}	M_{20}	M_{21}	M_{22}	M_{23}	M_{24}
M_{25}	M_{26}	M_{27}	M_{28}	M_{29}	M_{30}	M_{31}	M_{32}
M_{33}	M_{34}	M_{35}	M_{36}	M_{37}	M_{38}	M_{39}	M_{40}
M_{41}	M_{42}	M_{43}	M_{44}	M_{45}	M_{46}	M_{47}	M_{48}
M_{49}	M_{50}	M_{51}	M_{52}	M_{53}	M_{54}	M_{55}	M_{56}
M_{57}	M_{58}	M_{59}	M_{60}	M_{61}	M_{62}	M_{63}	M_{64}

六、DES数据加密标准

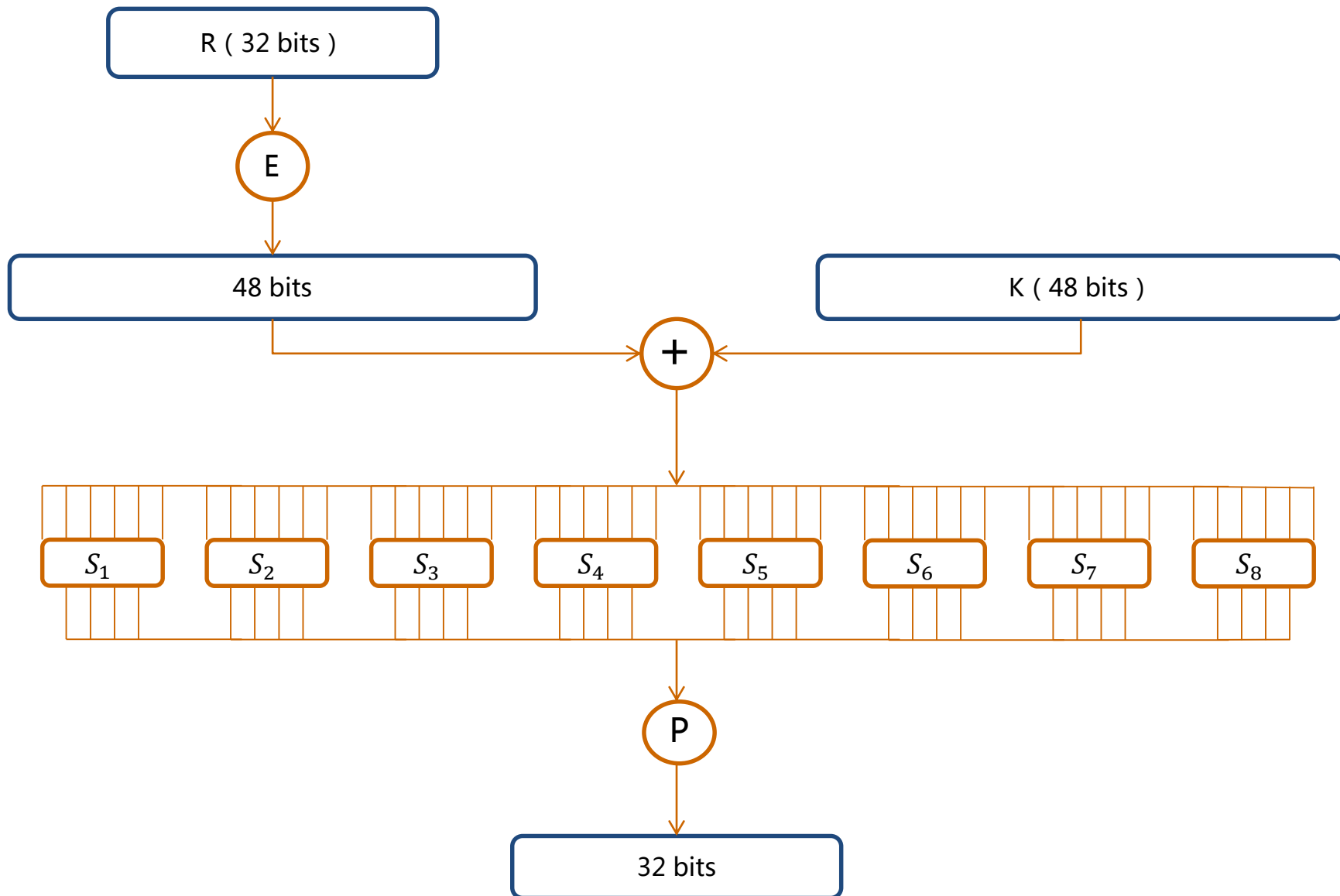
DES的轮结构



DES数据加密标准——1轮的加密过程



DES数据加密标准——S盒和P盒



DES数据加密标准——8个S盒

S_1

14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7
0	15	7	4	14	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8
4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0
15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13

S_2

15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9

S_3

10	0	9	14	6	3	15	5	1	13	12	7	11	4	2	8
13	7	0	9	3	4	6	10	2	8	5	14	12	11	15	1
13	6	4	9	8	15	3	0	11	1	2	12	5	10	14	7
1	10	13	0	6	9	8	7	4	15	14	3	11	5	2	12

DES数据加密标准——8个S盒

S_4

7	13	14	3	0	6	9	10	1	2	8	5	11	12	4	15
13	8	11	5	6	15	0	3	4	7	2	12	1	10	14	9
10	6	9	0	12	11	7	13	15	1	3	14	5	2	8	4
3	15	0	6	10	1	13	8	9	4	5	11	12	7	2	14

S_5

2	12	4	1	7	10	11	6	8	5	3	15	13	0	14	9
14	11	2	12	4	7	13	1	5	0	15	10	3	9	8	6
4	2	1	11	10	13	7	8	15	9	12	5	6	3	0	14
11	8	12	7	1	14	2	13	6	15	0	9	10	4	5	3

S_6

12	1	10	15	9	2	6	8	0	13	3	4	14	7	5	11
10	15	4	2	7	12	9	5	6	1	13	14	0	11	3	8
9	14	15	5	2	8	12	3	7	0	4	10	1	13	11	6
4	3	2	12	9	5	15	10	11	14	1	7	6	0	8	13

DES数据加密标准——8个S盒

S_7

4	11	2	14	15	0	8	13	3	12	9	7	5	10	6	1
13	0	11	7	4	9	1	10	14	3	5	12	2	15	8	6
1	4	11	13	12	3	7	14	10	15	6	8	0	5	9	2
6	11	13	8	1	4	10	7	9	5	0	15	14	2	3	12

S_8

13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7
1	15	13	8	10	3	7	4	12	5	6	11	0	14	9	2
7	11	4	1	9	12	14	2	0	6	10	13	15	3	5	8
2	1	14	7	4	10	8	13	15	12	9	0	3	5	6	11

DES数据加密标准——P盒与S盒的密码学意义

S盒的作用是**混淆** (**Confusion**) , 主要增加明文和密文之间的复杂度 (包括非线性度等) 。 DES的安全性直接取决于S盒的安全性。

P盒的作用是**扩散** (**Diffusion**) , 目的是让明文和密钥的影响迅速扩散到整个密文中。即一位的明文或密钥的改变会影响到密文的多个比特。

S盒和P盒的作用体现了Shannon的**扩散和混淆**的密码设计思想。

DES数据加密标准——安全性分析

1997年1月28日，美国RSA公司悬赏10000美元破译DES。美国程序员Rocke Verser用140天破译成功。从此宣布了DES时代的终结。

2008年SciEngines公司的Riviera将破解DES的时间缩减到1天以内，并一直保持着暴力破解DES的记录。

因此必须设计新一代的数据加密标准来替代DES。



推出新的更安全的数据加密标准

六、DES数据加密标准

DES加密的一个例子

- 取16进制明文X: 0123456789ABCDEF
- 密钥K为: 133457799BBCDFF1
去掉奇偶校验位以二进制形式表示的密钥是000100100110
1001010110111100100110110111101101111111000
- 应用IP, 我们得到:
 $L_0 = 11001100000000001100110011111111$
 $R_0 = L_1 = 11110000101010101111000010101010$
- 然后进行16轮加密。
最后对 L_{16}, R_{16} 使用 IP^{-1}
- 加密输出得到密文: 85E813540F0AB405

思考题

- ➡ 什么是对称加密体制？
- ➡ 什么是非对称加密体制？
- ➡ 根据对明文数据的处理方式不同，对称加密体制又可以分为哪两类算法？
- ➡ 非对称密码体制是分组加密算法吗？
- ➡ DES算法中的IP置换的作用是什么？
- ➡ DES算法中16轮迭代运算的作用是什么？
- ➡ 什么是算法的对合性？DES为什么要满足对和的性质？
- ➡ 数据的安全性是否取决于密码算法的保密？

谢谢！