



现代密码学

第二十七讲 AES算法简介

信息与软件工程学院



第二十七讲 AES算法简介



AES提出的背景

AES算法框架和参数说明

A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned to the left of the title.

AES标准算法征集

- **DES**算法由于其密钥较短，难以抵抗现有的攻击，因此不再作为加密标准
 - **1997年1月**，美国**NIST**向全世界密码学界发出征集**21世纪高级加密标准（AES——Advanced Encryption Standard）**算法的公告，并成立了**AES标准工作研究室**，**1997年4月15日**的例会制定了对**AES**的评估标准。
-

A decorative graphic consisting of several horizontal blue bars of varying lengths, stacked vertically, is positioned to the left of the title.

AES算法征集的要求

- (1) AES是公开的；
 - (2) AES为对称密钥分组密码体制；
 - (3) AES的密钥长度可变，可按需要增大；
 - (4) AES适于用软件和硬件实现；
 - (5) AES可以自由地使用，或按符合美国国家标准（ANST）策略的条件使用。
-

A decorative graphic consisting of several horizontal blue bars of varying lengths is positioned to the left of the title.

算法衡量条件

- 满足以上要求的**AES**算法，需按下述条件判断优劣
 - 安全性
 - 计算效率
 - 内存要求
 - 使用简便性
 - 灵活性
-

AES的评审

- 1998年4月15日全面征集AES算法的工作结束。1998年8月20日举行了首届AES讨论会，对涉及14个国家的密码学家所提出的候选AES算法进行了评估和测试，初选并公布了15个被选方案，供大家公开讨论。

CAST-256, RC-6, CRYPTON-128, DEAL-128,
FROG, DFC, LOKI-97, MAGENTA,
MARS, HPC, RIJNDAEL, SAFER+,
SERPENT, E-2, TWOFISH.

- 这些算法设计思想新颖，技术水平先进，算法的强度都超过3-DES，实现速度快于3-DES。

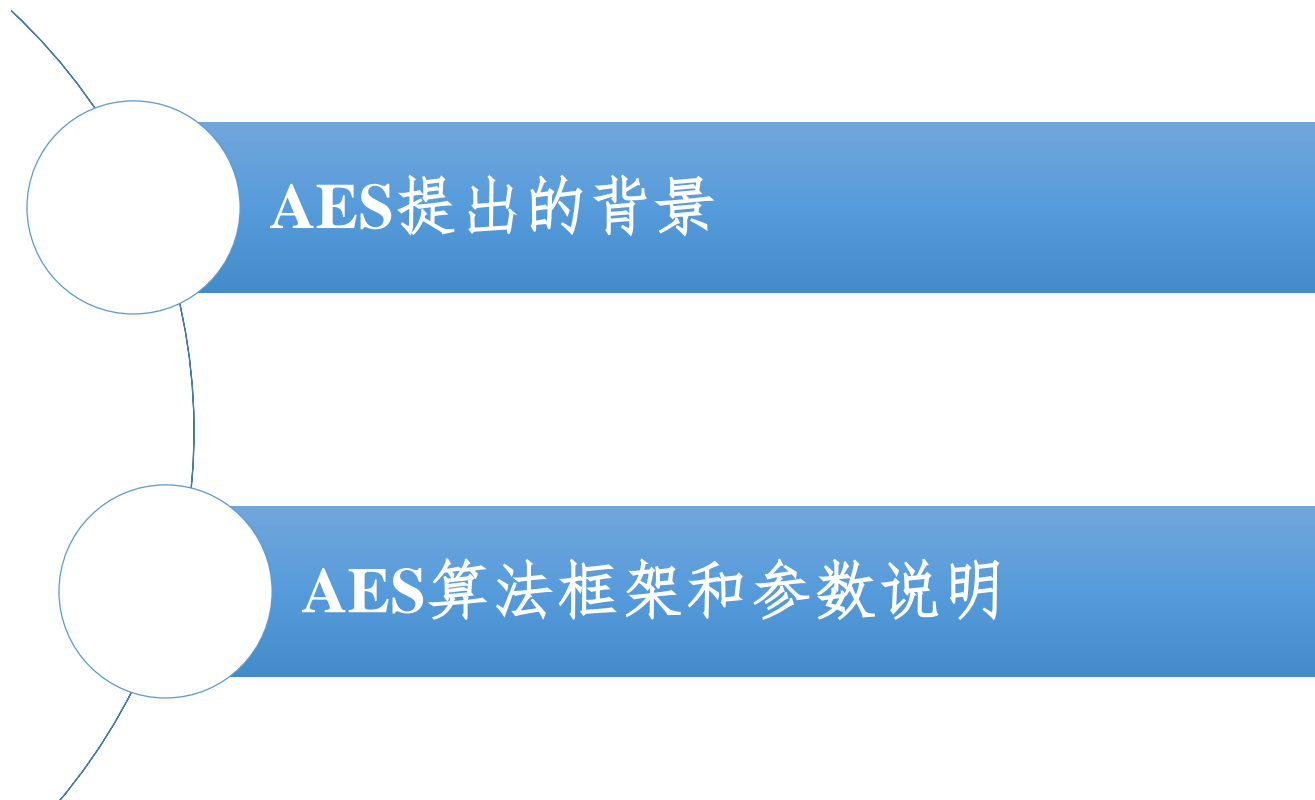
A decorative blue horizontal bar with white horizontal stripes is positioned to the left of the section header.

AES的评审（续）

- **1999年8月9日NIST宣布第二轮筛选出的5个候选算法为：**
MARS(C.Burwick等,IBM) ,
RC6TM (R. Rivest等,RSA Lab.),
RIJNDEAL(J. Daemen,比利时),
SERPENT(R. Anderson等, 英国、以利时、挪威),
TWOFISH(B. Schneier, 美国)。
 - **2000年10月2日, NIST宣布Rijndael作为新的AES**
-



第二十七讲 AES算法简介



A decorative graphic consisting of several horizontal blue bars of varying lengths, stacked vertically, is positioned to the left of the title.

AES算法设计思想

- 设计简单
- 在多个平台上速度快，编码紧凑
- 抵抗所有已知的攻击
- Rijndael没有采用Feistel结构，轮函数由3个不同的可逆均匀变换构成的，称为3个层
 - 均匀变换是指状态的每个bit都用类似的方法处理

A decorative graphic consisting of several horizontal blue bars of varying lengths, located to the left of the title.

轮函数的3层

- 线性混合层
 - 确保多轮之上的高度扩散；
- 非线性层
 - 将具有最优的“最坏情况非线性特性”的S盒并行使用；
- 密钥加层
 - 单轮子密钥简单的异或到中间状态上，实现一次性掩盖。

算法说明

- 明文分组可变，128、192、256比特
- 密钥长度可变，各自可独立指定为128、192、256比特。
- 状态
 - 算法中间的结果也需要分组，称之为状态，状态可以用以字节为元素的矩阵阵列表示，该阵列有4行，列数 N_b 为分组长度除32
- 种子密钥
 - 以字节为元素的矩阵阵列描述，阵列为4行，列数 N_k 为密钥长度除32

A decorative graphic consisting of several horizontal blue bars of varying lengths, located to the left of the title.

算法说明

- 算法的输入、输出和种子密钥可看成字节组成的一维数组。
 - 下标范围
 - 输入输出： $0-4N_b-1$
 - 种子密钥： $0-4N_k-1$
-

$N_b=6$ 和 $N_k=4$ 的状态密钥阵列

a_{00}	a_{01}	a_{02}	a_{03}	a_{04}	a_{05}
a_{10}	a_{11}	a_{12}	a_{13}	a_{14}	a_{15}
a_{20}	a_{21}	a_{22}	a_{23}	a_{24}	a_{25}
a_{30}	a_{31}	a_{32}	a_{33}	a_{34}	a_{35}

按此顺序放入和读出

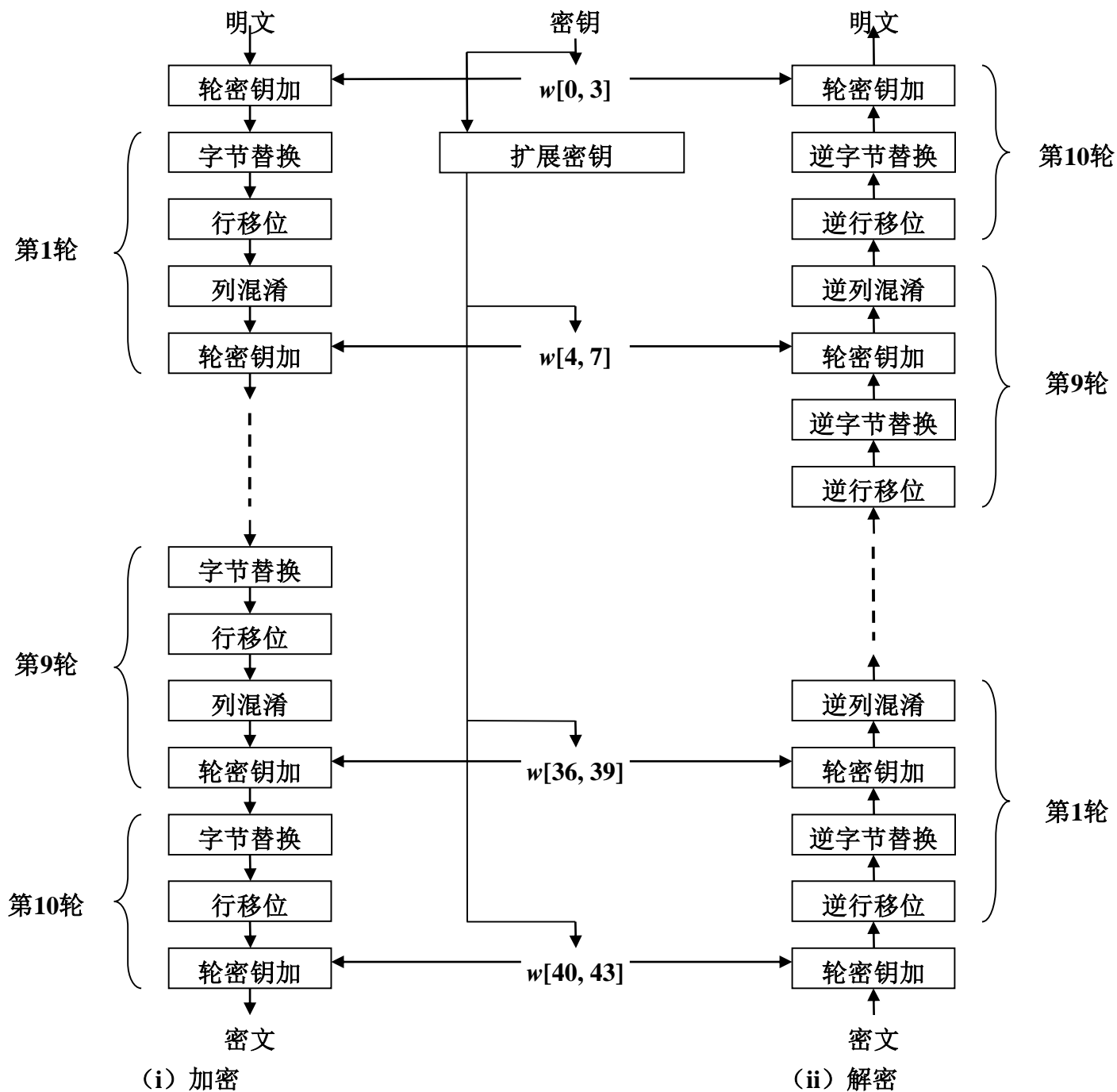
k_{00}	k_{01}	k_{02}	k_{03}
k_{10}	k_{11}	k_{12}	k_{13}
k_{20}	k_{21}	k_{22}	k_{23}
k_{30}	k_{31}	k_{32}	k_{33}

按此顺序放入

分组和阵列中元素对应关系

- 分组下标 n
- 阵列位置 (i, j)
 - $i = n \bmod 4, j = \lfloor n/4 \rfloor; n = i + 4j$
- 轮数 N_r 与 N_b 和 N_k 对应关系

	$N_b=4$	$N_b=6$	$N_b=8$
$N_k=4$	10	12	14
$N_k=6$	12	12	14
$N_k=8$	14	14	14





感谢聆听!

xynie@uestc.edu.cn
