



哈尔滨工业大学
HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY

立足航天，服务国防，面向国民经济主战场



计算机网络之危机四伏

主讲人：李全龙

本讲主题

报文完整性



报文完整性？

❖ 报文/消息完整性(message integrity)，也称为报文/消息认证（或报文鉴别），目标：

- 证明报文确实来自声称的发送方
- 验证报文在传输过程中没有被篡改
- 预防报文的时间、顺序被篡改
- 预防报文持有效期被修改
- 预防抵赖
 - 发送方否认
 - 接收方否认



密码散列函数

密码散列函数(Cryptographic Hash Function): $H(m)$

- 散列算法公开
- $H(m)$ 能够快速计算
- 对任意长度报文进行多对一映射，均产生定长输出
- 对于任意报文无法预知其散列值
- 不同报文不能产生相同的散列值
- 单向性：无法根据散列值倒推出报文
 - 对于给定散列值 h ，无法计算找到满足 $h = H(m)$ 的报文 m
- 抗弱碰撞性(Weak Collision Resistance-WCR)
 - 对于给定报文 x ，计算上不可能找到 y 且 $y \neq x$ ，使得 $H(x)=H(y)$
- 抗强碰撞性(Strong Collision Resistance-SCR)
 - 在计算上，不可能找到任意两个不同报文 x 和 $y(x \neq y)$ ，使得 $H(x)=H(y)$



Internet校验和是优秀的密码散列函数吗？

Internet校验和(checksum)具备散列函数的某些属性：

- ✓ 多对一映射
- ✓ 对于任意报文，产生固定长度的散列值(16-bit校验和)

但是，对于给定的报文及其散列值，很容易找到另一个具有相同散列值的不同报文！

<u>message</u>	<u>ASCII format</u>		<u>message</u>	<u>ASCII format</u>
I O U 1	49 4F 55 31		I O U <u>9</u>	49 4F 55 <u>39</u>
0 0 . 9	30 30 2E 39		0 0 . <u>1</u>	30 30 2E <u>31</u>
9 B 0 B	39 42 D2 42		9 B 0 B	39 42 D2 42
	B2 C1 D2 AC			B2 C1 D2 AC

不同报文却
得到完全相同的
散列值！



散列函数算法

❖ MD5: 被广泛应用的散列函数(RFC 1321)

- 通过4个步骤, 对任意长度的报文输入, 计算输出128位的散列值
- MD5不是足够安全
 - 1996年, Dobbertin找到了两个不同的512-bit块, 在MD5计算下产生了相同的散列值

❖ SHA-1(Secure Hash Algorithm): 另一个正在使用的散列算法

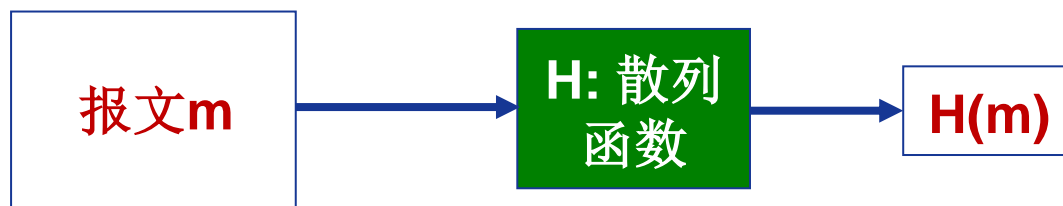
- US标准 [NIST, FIPS PUB 180-1]
- SHA-1要求输入消息长度 $<2^{64}$
- SHA-1的散列值为160位
- 速度慢于MD5, 安全性优于MD5



报文摘要(Message digests)

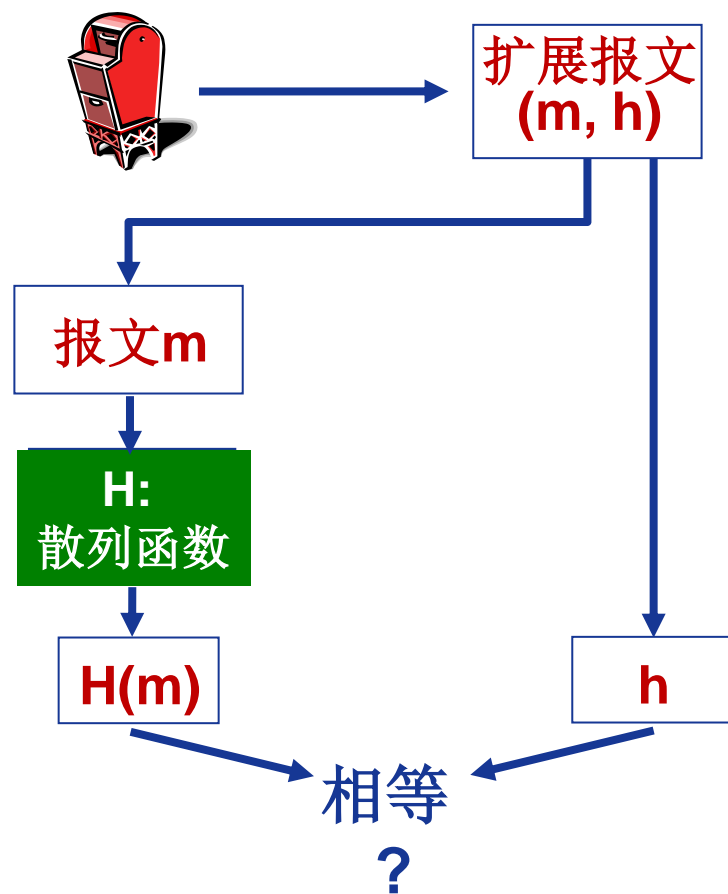
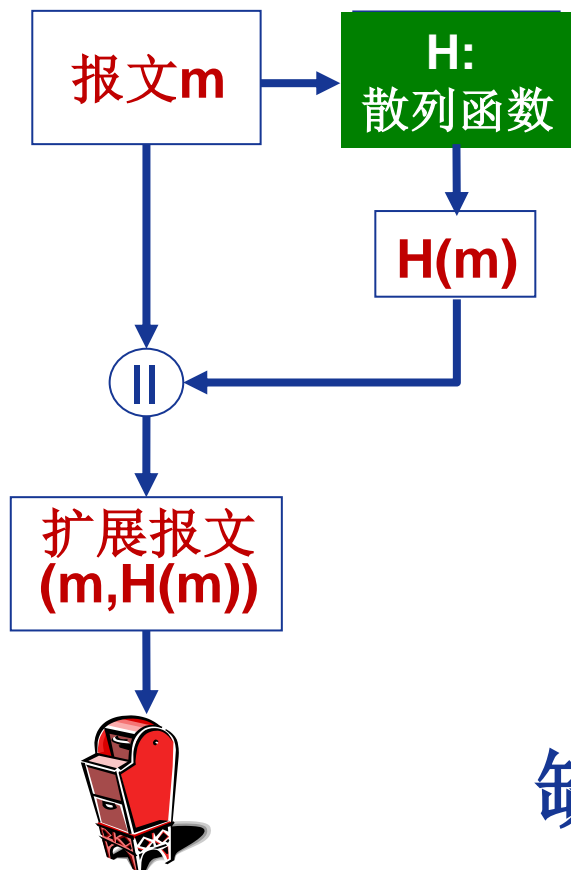
对报文 m 应用散列函数 H ，得到一个固定长度的散列码，称为**报文摘要(message digest)**，记为 $H(m)$

✓ 可以作为报文 m 的**数字指纹(fingerprint)**。



报文认证

简单方案：报文+报文摘要→扩展报文($m, H(m)$)

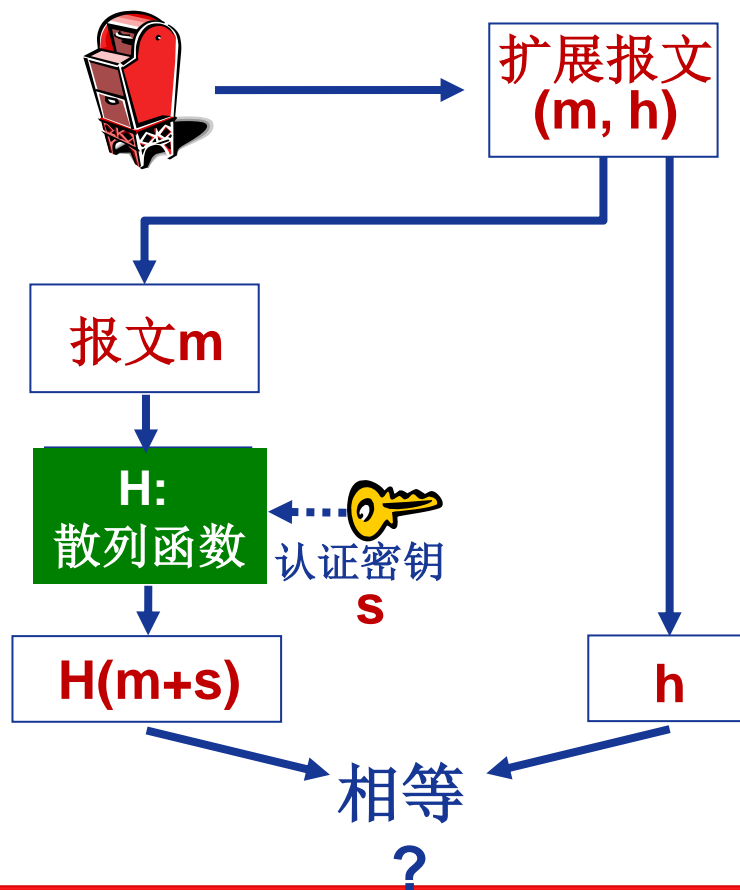
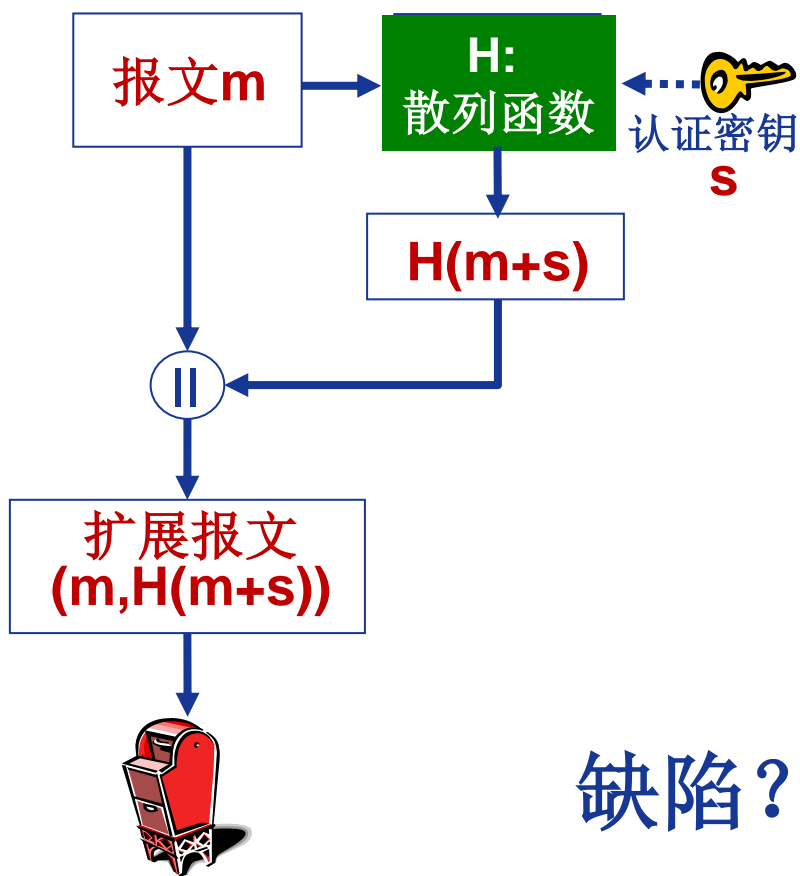


缺陷?



报文认证

报文认证码MAC(Message Authentication Code):
报文 m +认证密钥 s +密码散列函数 $H \rightarrow$ 扩展报文 $(m, H(m+s))$



缺陷?





哈爾濱工業大學
HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY



立足航天，服务国防，面向国民经济主战场

谢谢!