计算机网络编程 第4章 Ethernet帧的CRC校验

信息工程学院 方徽星 fanghuixing@hotmail.com

大纲

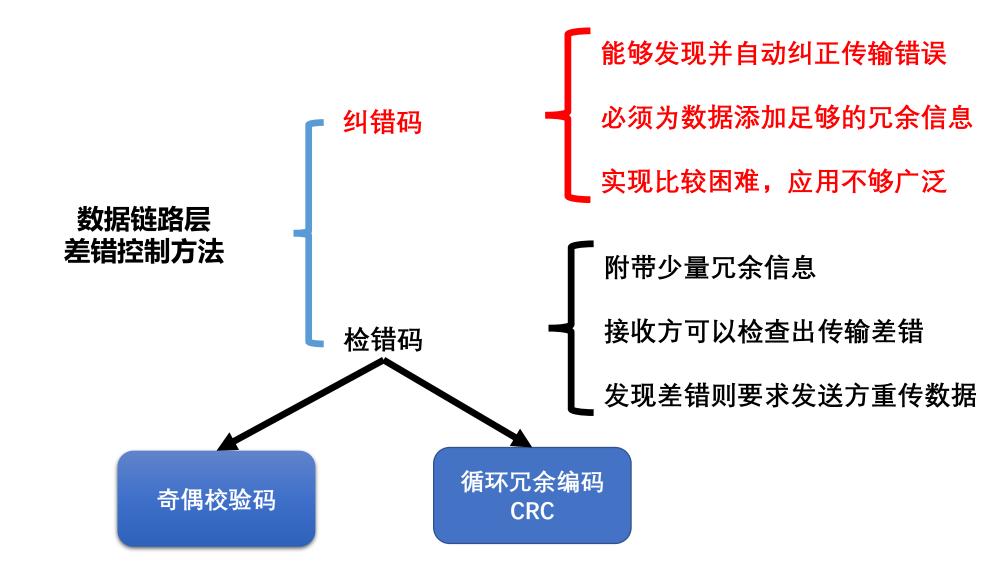
- 设计目的
- 相关知识
- 例题分析

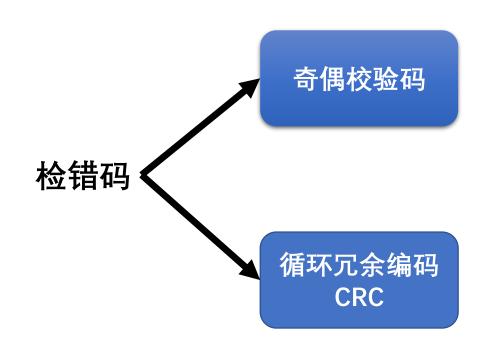
1. 设计目的

- 网络中的数据传输最终要**通过物理线路**完成,**无法保证**数据传输 **不出错**
- 物理层上设计**数据链路层**:采用差错控制、流量控制等方法,将 有差错的物理线路**改造成无差错的数据链路**
- 从而使数据链路层向上面的网络层提供高质量的传输服务

1. 设计目的

- 本章练习目的
 - 通过学习和编程实现Ethernet帧的CRC校验
 - 了解网络协议中校验和的计算过程与作用

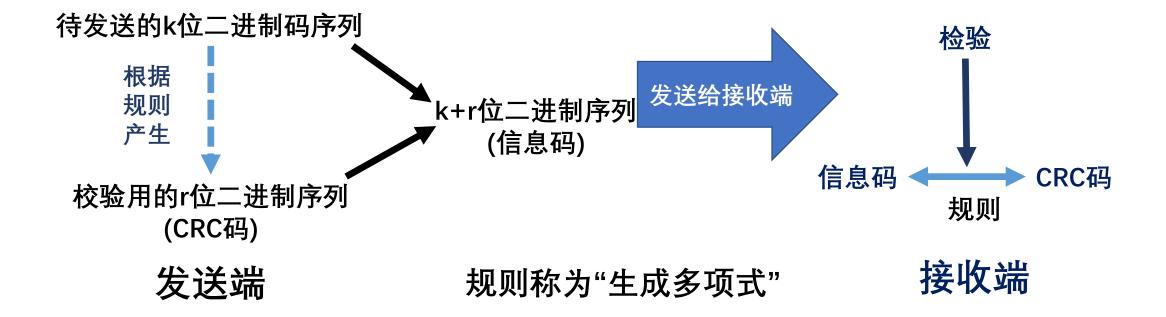


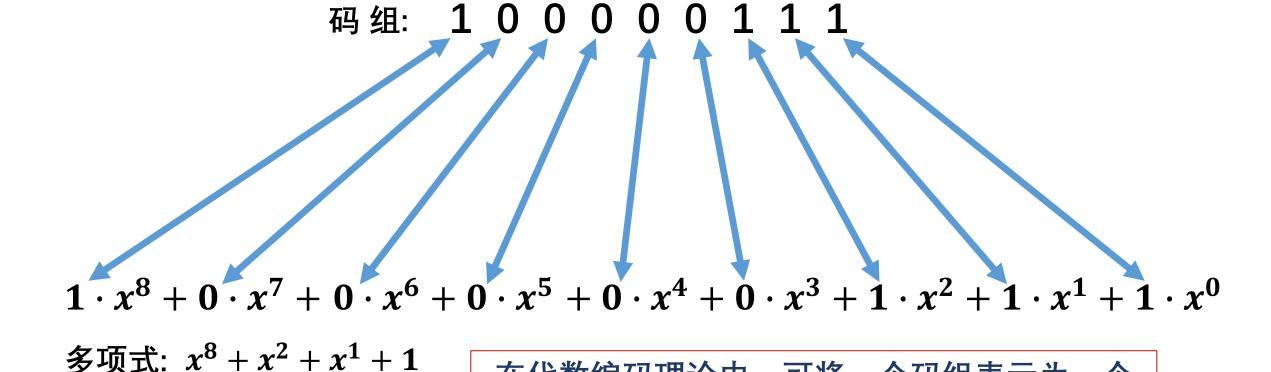


- 简单、检错能力差
- 用于通信要求低的环境

- 应用最广泛
- 检错能力强
- 容易实现

CRC校验过程





在代数编码理论中,可将一个码组表示为一个

多项式,码组中的各个码元作为多项式的系数

CRC生成多项式G(x)由不同的协议来定义,其结构和检错效果经过严格的数学分析与实践验证

名称	生成多项式	应用实例
CRC-4	$x^4 + x + 1$	ITU G.704
CRC-8	$x^8 + x^2 + x + 1$	
CRC-12	$x^{12} + x^{11} + x^3 + x + 1$	
CRC-16	$x^{16} + x^{12} + x^2 + 1$	IBM SDLC(同步数据链路控制协议)
CRC-ITU	$x^{16} + x^{12} + x^5 + 1$	ISO HDLC、ITU X.25、V.34/V.41/V.42
CRC-32	$x^{32} + x^{26} + x^{23} + x^{22} + x^{16} + x^{12} + x^{11} $ + $x^{10} + x^8 + x^7 + x^5 + x^4 + x^2 + x + 1$	ZIP、RAR、IEEE 802.3、IEEE 802.6、 IEEE 1394、PPP-FCS等

https://en.wikipedia.org/wiki/Cyclic_redundancy_check

CRC校验的工作过程

(1) 发送端的发送数据多项式



意义:将发送数据比特序列 左移k位,以便放入余数

如:CRC-8的最高幂是8,则发送 $F(x) \cdot x^8$

CRC校验的工作过程

(2) 将 $F(x) \cdot x^k$ 除以生成多项式G(x)

$$\frac{F(x) \cdot x^k}{G(x)} = Q(x) + \frac{R(x)}{G(x)}$$
 余数多项式

(3) $F(x) \cdot x^k + R(x)$ 将作为整体,从发送端通过通信信道发送到接收端

CRC校验的工作过程

(4)接收端对接收数据多项式将F'(x)采用同样的运算

$$\frac{F'(x) \cdot x^k}{G(x)} = Q(x) + \frac{R'(x)}{G(x)}$$
 (接收)余数多项式

(5) 将R'(x)与R(x)比较,判断是否存在传输出错

·实际的CRC校验采用二进制模2算法

- 减法不借位
- 加法不进位
- 是一种异或操作

棋27	加法	加加	法:	XOR
「天人」	リHノム	14 <i>1</i> 9	いムー	-NUN

Α	В	A xor B
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	0

	10011011		(
+	11001010	+	

•实际的CRC校验采用二进制模2算法

- 减法不借位
- 加法不进位
- 是一种异或操作

模2乘法=AND

Α	В	A * B
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

·实际的CRC校验采用二进制模2算法

- 减法不借位
- 加法不进位
- 是一种异或操作

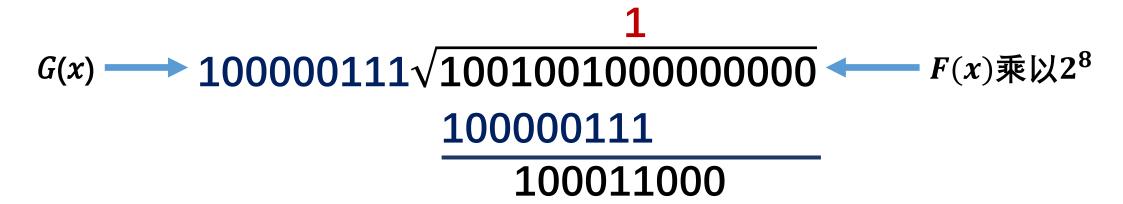
模2除法="AND"

Α	В	A/B
0	1	0
1	1	1

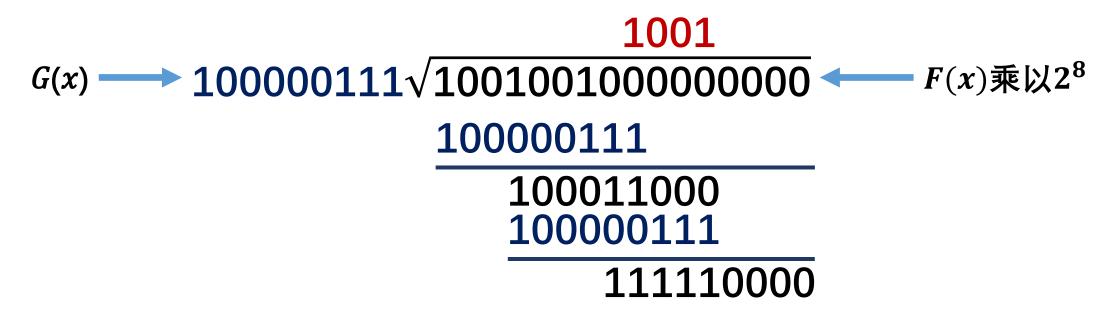
- 例子 (CRC-8)
 - 1. 发送数据*F(x)*为10010010 (8位)
 - 2. 生成多项式G(x)为100000111(9位, k=8)
 - 3. 将发送数据F(x)乘以 2^8 ,产生的乘积为1001001000000000
 - 4. 将该乘积按模2除法除以生成多项式

• 例子 (CRC-8)

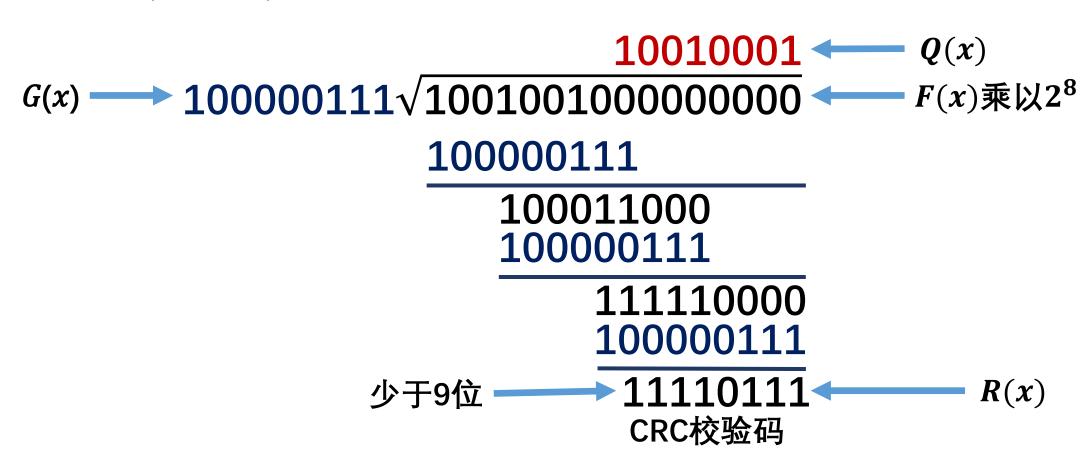
• 例子 (CRC-8)



• 例子(CRC-8)



• 例子 (CRC-8)



- 例子(CRC-8)
 - 5. 将余数多项式R(x)加到乘积中

100100100000000000000 发送数据

 (模2)减去
 11110111

 CRC校验码



1001001011110111

带CRC校验码的发送数据

• 例子(CRC-8)

 $G(x) \longrightarrow 100000111\sqrt{1001001011110111} \longleftarrow Q(x)$ F'(x)

6. 如果数据在传输过程中没有出错,接收端收到的带CRC码的数据一定能被相同的生成多项式*G(x)*整除

100000111 100000111 100000111 100000111

2. 相关知识—CRC校验的主要特点

- CRC校验码可以检测出
 - 所有离散的1位错
 - 所有离散的2位错
 - 所有奇数位错
 - 所有小于或等于校验位长度的突发错(指几乎是连续发生的一串错)
 - 长度为(k+1)位突发错的概率为 $[1-0.5^{k-1}]$

原因:分析多项式除法;参考ANDREW S. TANENBAUM, DAVID J. WETHERALL: COMPUTER NETWORKS (5th), sec3.2, p213

3. 例题分析—设计要求

- 根据IEEE 802.3标准的Ethernet帧结构,编写程序来封装一个帧且进行CRC校验(求出余数),并将帧的各个字段值写入文件
- 采用CRC-8校验
- 原始数据内容: Hello world!

3. 例题分析—设计要求

- 程序设计的具体要求
 - •程序为命令行程序,如:可执行文件名为CrcEncode.exe,命令行格式为 CrcEncode output_file
 - 将部分字段内容显示在控制台上, 具体格式为

长度字段: xx (十六进制格式输出)

数据字段: … (字符串格式输出)

帧校验字段: xx (十六进制格式输出)

3. 例题分析—设计要求

- 程序设计的具体要求
 - 有良好的编程规范与注释。编程所使用的操作系统、语言和编译环境不限,但是在提交的说明文档中需要加以注明
 - 撰写说明文档,包括程序的开发思路、工作流程、关键问题、解决思路 以及进一步的改进等内容

• CRC校验的过程

源节点的CRC生成

假设数据为10001010

$$G(x) = x^8 + x^2 + x^1 + 1$$

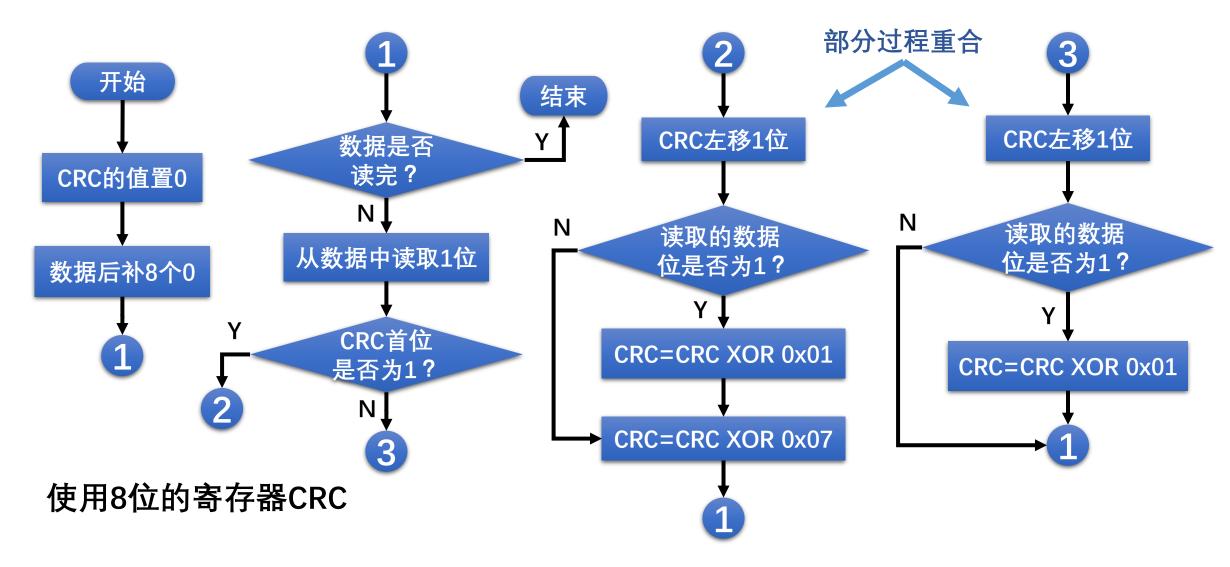
• CRC校验的过程

10001001 $100000111\sqrt{1000101010111111}$ 100000111 100100111 100000111 100000111 100000111

目的节点的CRC校验

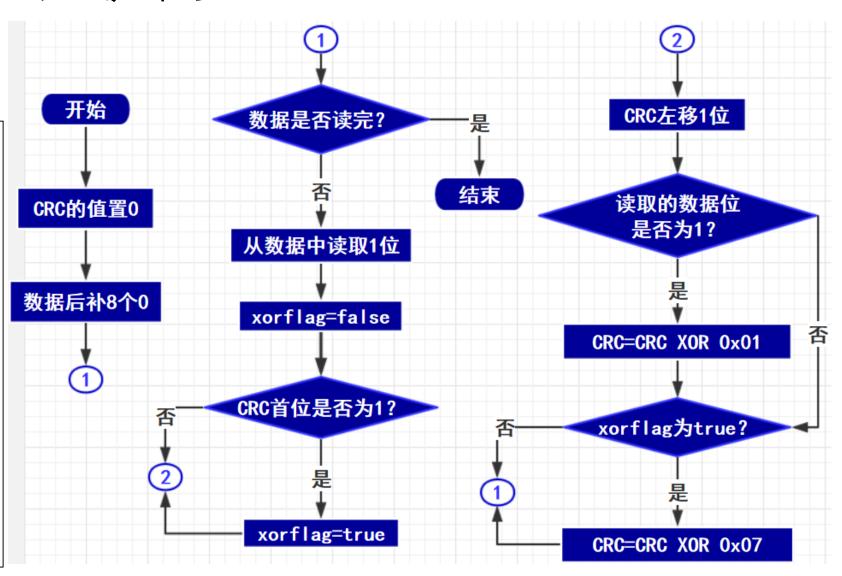
10001010后面 添加余数10111111

○ ← 余数0,说明CRC校验正确



• CRC校验的过程

```
//CRC是一个8位的寄存器
将CRC的值置为0
在原始数据后面添加8个0
while(数据未处理完)
 从数据中读取1位
 xorflag = false
 if(CRC首位为1)
     xorflag = true
 CRC左移1位
 if(读取的数据位是1)
     CRC=CRC XOR 0x01
 if(xorflag)
     CRC=CRC XOR 0x07
```



- CRC校验的范围
 - 目的地址
 - 源地址
 - 长度
 - 数据字段

参与余数的计算

pos_target_addr = 目的地址位置

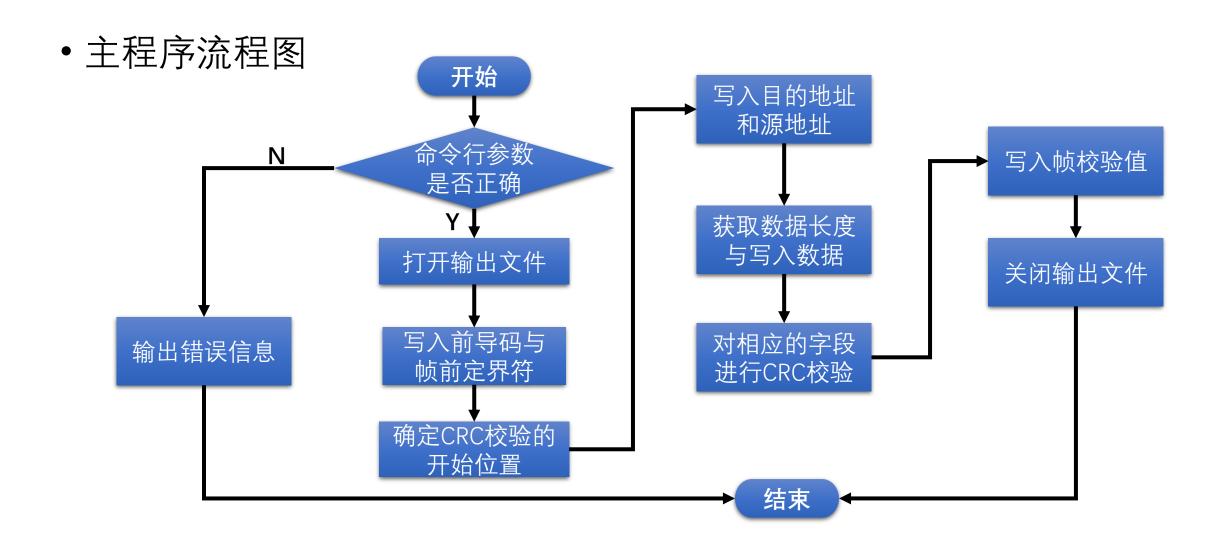
写入文件(校验范围内所有内容)

pos_crc = 帧校验字段位置

total = 带读取数据长度

while(total--)
CRC校验过程(以字节为单位)

将CRC值写入帧校验字段



3. 例题分析——演示

■ Microsoft Visual Studio 调试控制台 - □ × 长度字段: c(12) 数据字段: Hello world! 帧校验字段: 4f(79) 帧封装与CRC校验完成

本章小结

- •设计目的
 - 通过编程实现CRC校验过程,了解网络协议中校验和的计算过程与作用
- 相关知识
 - CRC校验概论、过程、计算实例
- 例题分析
 - 编程实现帧的封装、以及CRC校验范围、计算余数