

# 信息安全基础综合设计实验

## *Lecture 02*

李经纬

电子科技大学

补充材料

# Linux系统配置

➤ 更换国内软件源：阿里云、清华、中科大、163.....

- 更换源后，执行 `sudo apt-get update` 更新软件包索引，以及 `sudo apt-get upgrade` 升级现有软件包
  - `sudo` 为当前命令提升权限，要求输入口令，**口令默认不可见**

➤ 配置编程环境（更多 Linux基础、Vim简单使用、Bash脚本）：

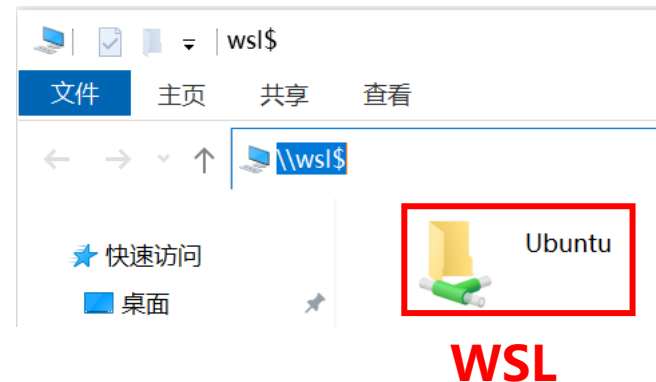
```
# 安装vim和编译工具
$ sudo apt-get install git cmake vim build-essential

# 配置vimrc
$ git clone -depth=1 https://github.com/amix/vimrc.git ~/.vim_runtime
$ sh ~/.vim_runtime/install_basic_vimrc.sh
```

# 与宿主操作系统互访问

## ➤ 宿主操作系统访问WSL：`\\wsl$`

- 可通过<win+r>运行窗口或资源管理器地址栏访问
- 用户目录位于 “`\\home\{用户名}`”
  - 可以将作业包解压至WSL的 “`\\home\{用户名}`” 目录

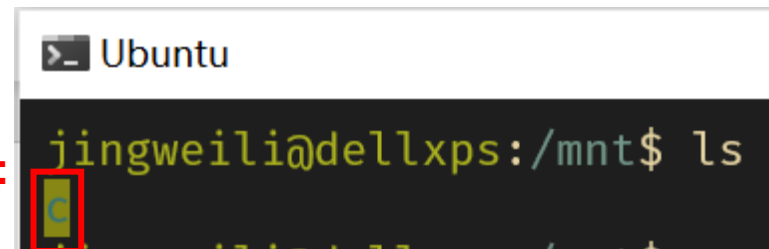


## ➤ WSL访问宿主操作系统：所有盘符挂载在 “`/mnt`” 目录下

- 勿在WSL中直接修改宿主操作系统文件

## ➤ Vmware互访问依赖[VM Tools](#)

宿主操作系统盘符  
(只有一个C盘)



# 课程回顾

# Linux简单编程

## ➤VIM编辑器

- 三种模式切换；hjkl光标移动

## ➤编译指令：`g++ -o <可执行文件名> <源文件名>`

## ➤Makefile

- 由一系列**规则**构成
- 每条规则包含**目标、依赖、指令**

```
TARGET: PREREQUISITE ...  
        COMMAND ...  
        COMMAND ...
```

# 进制转换

## ➤二进制转十进制

- 思路：逐字符判断，若为“1”则偏移一位（乘以2），否则不进位
- 代码参考

```
// 从左到右用二进制的每个数去乘以2的相应次方并递增
for(int i = 0; i < input.length(); ++i) {
    if(input[i] == '1') {
        ++value;
    }
    value = value << 1;
}
return value >> 1; // 去除多余的移位操作
```

# 进制转换

## ➤十进制转二进制

- 思路：除二取余，然后倒序排列
- 代码参考

```
while(input > 0) {  
    if(input % 2 == 1) {  
        binary.insert(0, "1");  
    } else {  
        binary.insert(0, "0");  
    }  
    input = input >> 1; // 取除以2后的数  
}  
return binary;
```



# 数论基础实验 —— 模指数运算

# 模指数运算

➤目标：已知正整数 $a$ 、 $e$ 、 $m$ ，计算 $a^e \bmod m$

- $a$ ：底数； $e$ ：指数； $m$ ：模数
- 应用：RSA密码

➤问题：计算 $2^{90} \bmod 13$

`double pow (double base, double exponent);`

返回`base`的`expoent`次幂

头文件：`math.h`

其他几种`pow`形式，参考[网址](#)

# 溢出的代码

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>

int mod_exp(int base, int exp, int mod) {
    return (int) pow(base, exp) % mod;
}

int main() {
    printf("%d\n", mod_exp(2, 90, 13));
    return 0;
}
```

# 溢出的代码

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>

int mod_exp(int base, int exp, int mod) {
    return (int) pow(base, exp) % mod;
}

int main() {
    printf("%d\n", mod_exp(2, 90, 13));
    return 0;
}
```

当base和exp足够大时，pow返回值超出int所能表示的最大范围，发生**溢出**

# 溢出的代码

```
#include <stdio.h>
#include <math.h>

int mod_exp(int base, int exp, int mod) {
    return (int) pow(base, exp) % mod;
}

int main() {
    printf("%d\n", mod_exp(2, 90, 13));
    return 0;
}
```

当base和exp足够大时，pow返回值超出int所能表示的最大范围，发生**溢出**

**问题：如何有效计算模指数**

# 分治原理

## ➤分治法：分→治→归并

- $a^e \bmod m = a^{e_1+e_2} \bmod m = (a^{e_1} \bmod m) * (a^{e_2} \bmod m) \bmod m$

## ➤示例：计算 $2^{90} \bmod 13$

**$2^{40}$ 和 $2^{50}$ 数值较小，不会产生溢出**

- **分**： $2^{90} = 2^{50} * 2^{40}$
- **治**： $2^{40} \bmod 13 = 3$  ,  $2^{50} \bmod 13 = 4$
- **归并**： $2^{90} \bmod 13 = 4 * 3 \bmod 13 = 12$

# 分治原理

## ➤分治法：分→治→归并

- $a^e \bmod m = a^{e_1+e_2} \bmod m = (a^{e_1} \bmod m) * (a^{e_2} \bmod m) \bmod m$

## ➤示例：计算 $2^{90} \bmod 13$

**$2^{40}$ 和 $2^{50}$ 数值较小，不会产生溢出**

- **分**： $2^{90} = 2^{50} * 2^{40}$
- **治**： $2^{40} \bmod 13 = 3$  ,  $2^{50} \bmod 13 = 4$
- **归并**： $2^{90} \bmod 13 = 4 * 3 \bmod 13 = 12$

## ➤分拆规则？

# 二进制算法

## ➤以二进制方式分拆指数

- $e = d_{n-1} * 2^{n-1} + \dots + d_1 * 2 + d_0 = D_{n-1} + \dots + D_1 + D_0$
- $a^e = a^{D_{n-1}} * a^{D_{n-2}} * \dots * a^{D_1} * a^{D_0}$

## ➤分治计算: $A_i = a^{D_i} \bmod m = a^{2^i} \bmod m$ 或 1

- $a^{2^{i+1}} \bmod m = (a^{2^i} \bmod m) * (a^{2^i} \bmod m) \bmod m$
- 计算 $O(\log_2 e)$ 次

## ➤归并: $(A_{n-1} * \dots * A_0) \bmod m$



# 模指数运算示例 I : $7^{256} \bmod 13$

➤ **分拆指数** :  $256 = 2^8$

➤ **分治计算** :

- $7^1 \bmod 13 = 7$
- $7^2 \bmod 13 = [(7^1 \bmod 13) * (7^1 \bmod 13)] \bmod 13 = 10$
- $7^4 \bmod 13 = 9$  ,  $7^8 \bmod 13 = 3$  , ...
- $7^{256} \bmod 13 = [(7^{128} \bmod 13) * (7^{128} \bmod 13)] \bmod 13 = 9$

➤ **归并** :  $7^{256} \bmod 13 = 9$

# 模指数运算示例 II : $5^{117} \bmod 19$

➤ **分拆指数** :  $117 = 1 + 4 + 16 + 32 + 64$

➤ **分治计算** :

- $5^1 \bmod 19 = 5$
- $5^2 \bmod 19 = [(5^1 \bmod 19) * (5^1 \bmod 19)] \bmod 19 = 6$
- $5^4 \bmod 19 = 17$  ; ...  $5^{16} \bmod 19 = 16$  ; ...  $5^{32} \bmod 19 = 9$
- $5^{64} \bmod 19 = [(5^{32} \bmod 19) * (5^{32} \bmod 19)] \bmod 19 = 5$

➤ **归并** :  $5^{117} \bmod 19 = 5^{1+4+16+32+64} \bmod 19 = 1$

# 数论基础实验 —— 素性测试

# 素数

- 如果 $n$  ( $n > 1$ ) 是素数，当且仅当 $n$ 只有因子1和它本身
  - 注：1不是素数
- 数学应用：任意自然数可由全体素数基底表达
- 素性测试：**判定 $n$ 是否为素数**

# 素性判定基本方法

- 方法 I：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n-1$ )
  - 素数 $n$ 只有1和 $n$ 两个因子

# 素性判定基本方法

➤方法 I：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n-1$ )

- 素数 $n$ 只有1和 $n$ 两个因子
- $n-2$ 个判断条件，**如何减少判断次数？**

# 素性判定基本方法

- 方法 I：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n-1$ )
  - 素数 $n$ 只有1和 $n$ 两个因子
  - $n-2$ 个判断条件，**如何减少判断次数？**
- 方法II：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n^{1/2}$ )

# 素性判定基本方法

➤方法 I：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n-1$ )

- 素数 $n$ 只有1和 $n$ 两个因子
- $n-2$ 个判断条件，**如何减少判断次数？**

➤方法II：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n^{1/2}$ )

- 如果 $j > n^{1/2}$ 是 $n$ 的因子，总能找到 $i < n^{1/2}$ ，满足 $n = i * j$
- 判断次数减少为 $n^{1/2} - 1$ 次，复杂度由 $O(n)$ 降低为 $O(n^{1/2})$



# 素性判定基本方法

➤方法 I：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n-1$ )

- 素数 $n$ 只有1和 $n$ 两个因子
- $n-2$ 个判断条件，**如何减少判断次数？**

➤方法II：判断 $n$ 是否被 $i$ 整除 ( $i = 2, 3, \dots, n^{1/2}$ )

- 如果 $j > n^{1/2}$ 是 $n$ 的因子，总能找到 $i < n^{1/2}$ ，满足 $n = i * j$
- 判断次数减少为 $n^{1/2} - 1$ 次，复杂度由 $O(n)$ 降低为 $O(n^{1/2})$
- **如何进一步减少判断次数？**

# 一种确定性素性判定思想

- **确定性**：判断 $n$ 一定是/不是素数
- **思想**：找出 $\{2, 3, \dots, n^{1/2}\}$ 中的素数，判断 $n$ 是否含有这些素因子
  - $\{2, 3, \dots, n^{1/2}\}$ 可能存在合数，合数含有素因子导致重复判断
- **步骤**：（1）确定待筛选集合 $\{2, 3, \dots, n^{1/2}\}$ ；（2）基于 $\{2, 3, \dots, n^{1/2}\}$ 的**Eratosthenes筛选**；（3）筛选后元素与 $n$ 整除判定

# Eratosthenes筛选法

- 目标：**产生最小N个素数**（例如 $N=n^{1/2}$ ）
  - 不适用于计算某个范围内全部素数
- 取**第一个素数**2, 划去 $\{2, \dots, N\}$ 中除2以外所有2的倍数
- 大于2的第一个正整数(即3)被认定为素数, 在余下的整数中划去除3以外所有3的倍数
- 循环此过程直到找到 $\{2, 3, \dots, N\}$ 中的所有素数

# Eratosthenes筛选法示例

	2	3	4	5	6	7	8	9	10	Prime numbers
11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	
21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	
31	32	33	34	35	36	37	38	39	40	
41	42	43	44	45	46	47	48	49	50	
51	52	53	54	55	56	57	58	59	60	
61	62	63	64	65	66	67	68	69	70	
71	72	73	74	75	76	77	78	79	80	
81	82	83	84	85	86	87	88	89	90	
91	92	93	94	95	96	97	98	99	100	
101	102	103	104	105	106	107	108	109	110	
111	112	113	114	115	116	117	118	119	120	

# 基于筛选法素性测试

判断2543是否为素数

- **求平方根** :  $2543^{1/2} \sim 50$  , 确定待筛选集合 $\{2, 3, 4, \dots, 50\}$
- 使用**Eratosthenes筛选法**在集合 $\{2, 3, 4, \dots, 50\}$ 中筛选出所有素数: 2, 3, 5, 7, 11, 13, 17, 19, 23, 29, 31, 37, 41, 43, 47
- **整除判定** : 2543除以这15个素数 , 结果都不是整数 , 因此2543**一定是素数**

# 课程作业

# 作业要求

- 课堂完成预留作业：助教同学检查通过+登记
  - 在线情况下，私聊检查程序**测试结果、源代码**



# 作业要求

**截止时间：2023年9月21日00:00**

- **步骤1**：在压缩包内`implementation/unit_x.cc`完成相关函数的实现（函数头已在源文件内定义）
- **步骤2**：根据压缩包内`README.pdf`指示，完成程序测试
- **步骤3**：发送邮件至`maplemeo@proton.me`：
  - 邮件题目：unit\_x-姓名-学号
  - 包含附件：unit\_x.cc（函数实现源文件）和test.png（测试结果截图）
  - 请勿包含任何正文内容



# 作业要求

**截止时间：2023年9月21日00:00**

- **步骤1**：在压缩包内`implementation/unit_x.cc`完成相关函数的实现（函数头已在源文件内定义）
- **步骤2**：根据压缩包内`README.pdf`指示，完成程序测试
- **步骤3**：发送邮件至`maplemeo@proton.me`：
  - 邮件题目：unit\_x-姓名-学号
  - 包含附件：unit\_x.cc（函数实现源文件）和test.png（测试结果截图）
  - 请勿包含任何正文内容

**正确完成课程作业，获得平时成绩加分**

# 模指数运算

➤实现模指数运算的二进制算法

➤函数头：

```
unsigned int mod_exp(unsigned int a, \
                    unsigned int e, \
                    unsigned int m);
```

```
// a: 输入底数
// e: 输入指数
// m: 输入模数
// 返回:  $a^e \bmod m$ 
```

# 素性测试 I

➤实现基于Eratosthenes筛选的素性测试算法

➤函数头：

```
bool prime_test(unsigned int a);  
// a: 输入测试正整数  
// 返回: true如果a为素数; false如果a不为素数
```