

预处理命令与习题选讲

Wang Houfeng

EECS, PKU

wanghf@pku.edu.cn

内 容

➤ 宏定义与宏展开

- 包含与条件预编译
- 习题选讲

预编译简介

- 预处理命令是ANSI C 规定的，用于改进程序设计环境、提高程序设计效率，不属于C 本身的一部分。
- 由于预处理命令不是 C语言的一部分，在编译之前，必须对其预处理，因此也称为预处理命令。
- 有三类预处理命令：
 - 宏定义
 - 文件包含
 - 条件编译

预处理命令的特点

- 形式上，以 `#` 引导，如：
 - 宏定义， `#define`
 - 包含， `#include`
 - 条件编译， `#if`
- 出现位置：在通常情况下，位于函数外面

不带参数的宏定义

宏体可缺省,表示宏名
定义过或取消宏体

- 一般形式: `#define 宏名 [宏体]`
- 功能: 用指定标识符 (宏名) 代替字符序列 (宏体)

由宏名来表示宏体

```
如  #define YES 1
    #define NO 0
    #define PI 3.1415926
    #define OUT printf("Hello,World");
```

宏体: 可以是常数、表达式、格式串等

使用宏与宏展开

宏定义

```
#define YES 1
#define NO 0
#define PI 3.1415926
#define OUT printf("Hello,World");
```

宏使用

```
if(x==YES)      printf("correct!\n");
else if (x==NO)  printf("error!\n");
```

宏展开：用宏体取代宏名（简单的符号串替换）

```
if(x==1)        printf("correct!\n");
else if (x==0)   printf("error!\n");
```

宏展开过程由预处理程序完成（在编译之前）

宏定义中应使用必要的括号 ()

```
例 #define WIDTH 80
    #define LENGTH WIDTH+40
    var=LENGTH*2;
宏展开: var= 80+40 *2;
```

简单字符串替换

```
例 #define WIDTH 80
    #define LENGTH (WIDTH+40)
    var=LENGTH*2;
宏展开: var= (80+40) * 2;
```

宏定义的位置与作用域

- 定义位置：一般在函数外面
- 作用域：从定义命令到文件结束
- `#undef`可终止宏名作用域

格式：**#undef** **宏名**

```
例 #define YES 1
main()
{ .....
}
#undef YES
#define YES 0
max()
{ .....
}
```

} YES原作用域

YES新作用域

嵌套与递归

宏定义不能递归定义

例 `#define MAX MAX+10` (✗)

宏定义可嵌套（引用已定义的宏）

例 `#define WIDTH 80`
`#define LENGTH WIDTH+40`
`var=LENGTH*2;`
宏展开：`var= 80+40 *2;`

宏展开的进一步说明

- **引号中的内容与宏名相同不作宏扩展**

```
例 #define PI 3.14159  
    printf("2*PI=%f\n",PI*2);  
宏展开: printf("2*PI=%f\n",3.14159*2);
```

- 宏定义是用**宏名**来表示一个**字符串**，在**宏展开**时，以**该字符串取代宏名**，这仅仅是一种简单的代换，预处理程序不对它作任何检查。
- **习惯上**宏名用**大写字母**表示，以便于与变量区别。但也允许用小写字母。

宏展开的进一步说明（续）

- 宏定义不是语句，不要用分号结束，否则，会作为宏体的一部分进行转换

```
例  #define PI 3.14159;  
     area= PI*r*r;
```

```
宏展开： area = 3.14159;*r*r;
```

例子：“输出格式”作宏定义

```
#include <stdio.h>
#define P printf
#define D "%d\n"
#define F "%f\n"
main() {
    int a=5, c=8, e=11;
    float b=3.8, d=9.7, f=21.08;
    P(D F, a, b); // => printf("%d\n"%f\n",)
    P(D F, c, d);
    P(D F, e, f);
}
```

带参数宏定义

- 宏名带有参数，定义部分的参数称为形参
- 一般形式：`#define 宏名(参数表) 宏体`

不能加空格

例 `#define S (r) PI*r*r`

相当于定义了不带参数的宏S，代表字符串 “(r) PI*r*r”

例 `#define S(a,b) a*b`

 `area=S(3,2);`
宏展开: `area=3*2;`

- 宏调用时的参数称为实参
- 宏展开：形参用实参替换，其它字符保留

参数与括号

例 #define POWER(x) x*x

x=4; y=6;

z=POWER(x+y);

宏展开：z=x+y*x+y;

一般写成：#define POWER(x) ((x)*(x))

宏展开：z=((x+y)*(x+y));

一个例子

```
#define MAX(a,b) (a>b)?a:b  
main()  
{  
    int x,y,max;  
    printf("input two numbers:  ");  
    scanf("%d%d",&x,&y);  
    max=MAX(x,y);  
    printf("max=%d\n",max);  
}
```

参数说明

- 在带参宏定义中，形式参数不分配内存单元，因此不必作类型定义；
- 宏调用中的实参有具体的值。要用它们去代换形参，因此必须作类型说明；
- 参数传递只是符号代换，不存在值传递的问题；
- 宏定义中的形参是标识符，而宏调用中的实参可以是表达式。如，前面的POWER(x)

带参数宏与函数

	带参宏	函数
处理时间	预编译时	程序运行时
参数类型	无类型问题	需给出形参类型
处理过程	不分配内存 简单的字符置换	分配内存 先求实参值,再代入形参
程序长度	变长	不变
运行速度	不占额外运行时间	调用和返回另占时间

内 容

➤ 宏定义与宏展开

➤ 包含与条件预编译

• 习题选讲

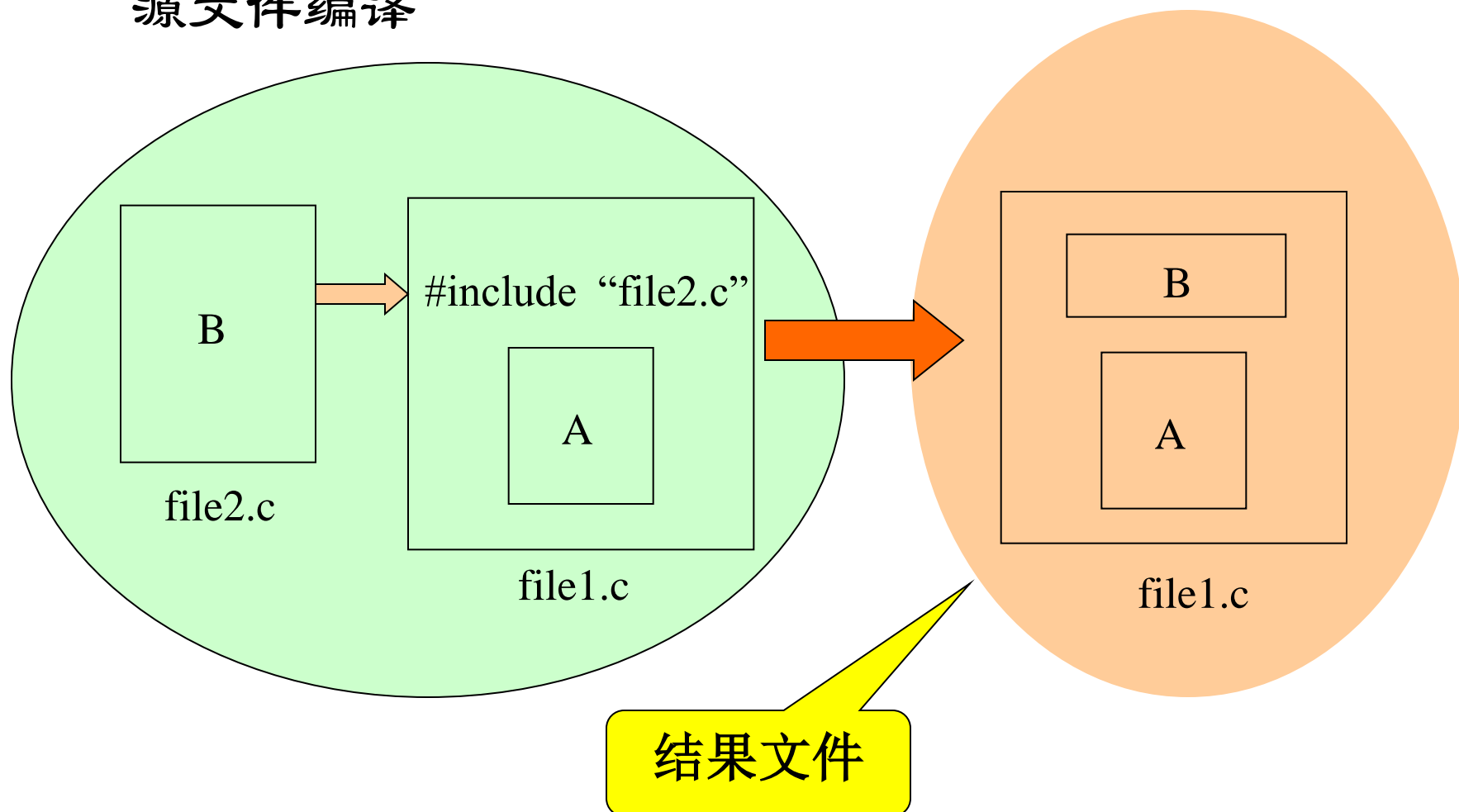
文件包含

- 功能：一个源文件可将另一个源文件的内容全部包含进来
- 一般形式：`#include "文件名"`
或 `#include <文件名>`

<> 直接按标准目录搜索

" " 先在当前目录搜索，再搜索标准目录
可指定路径

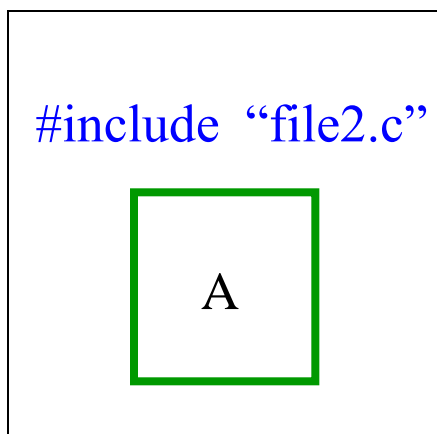
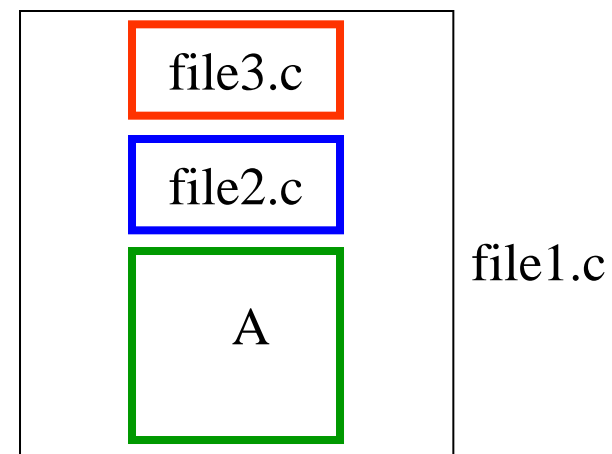
文件包含的处理过程：预编译时，用被包含文件的内容取代该预处理命令，再对“包含”后的文件作一个源文件编译



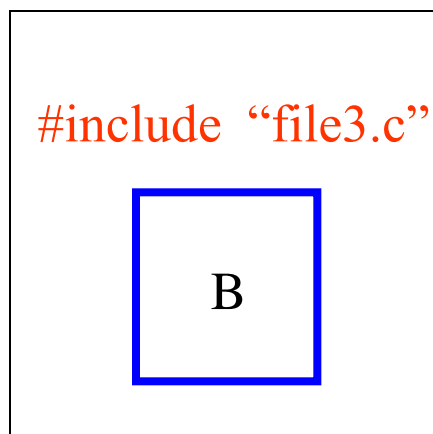
– 被包含文件内容

- 源文件(*.c)
- 头文件(*.h)

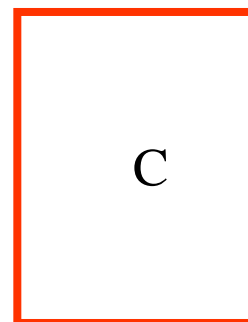
宏定义
数据结构定义
函数说明等



file1.c



file2.c



file3.c

文件包含举例

```
/* powers.h */  
#define sqr(x)    ((x)*(x))  
#define cube(x)  ((x)*(x)*(x))  
#define quad(x)  ((x)*(x)*(x)*(x))
```

```
#include <stdio.h>  
#include "d:\macro\powers.h"  
#define MAX_POWER 10  
void main()  
{   int n;  
    printf("number\t exp2\t exp3\t exp4\n");  
    printf("----\t----\t-----\t-----\n");  
    for(n=1;n<=MAX_POWER;n++)  
        printf("%2d\t %3d\t %4d\t %5d\n",n,sqr(n),cube(n),quad(n));  
}
```

条件编译（一般了解）

- 指定编译的条件，对满足条件的进行编译。
- 三种格式：
 - #Ifdef ~ [#else ~] #endif
 - #ifndef ~ [#else ~] #endif
 - #if ~ [#else ~] endif

内 容

- 宏定义与宏展开
- 包含与条件预编译
- 习题选讲

题目：最小正整数因子

- 题目：任给两个正整数 N 、 M ，求一个最小的正整数 a ，使得 a 和 $(M-a)$ 都是 N 的因子。如果没有满足条件的正整数 a ，则在对应行输出-1
-

问题分析与求解

- 满足条件: $(N \% a) == 0 \ \&\& \ (N \% (M - a)) == 0$
- a 从 1 到 $(M/2)$ 逐个测试.

$a = 1;$

$p = M/2;$

$\text{while}((a \leq p) \ \&\& \ !((N \% a) == 0 \ \&\& \ (N \% (M - a))))$

$\quad a++;$

$\text{if}(a > p) \text{ printf}("-1 \backslash n");$

$\text{else printf}("%d \backslash n", a);$

两倍

- 题目：给定2到15个不同的正整数，你的任务是计算这些数里面有多少个数对满足：数对中一个数是另一个数的两倍。

比如给定1 4 3 2 9 7 18 22，得到的答案是3，因为2是1的两倍，4是2个两倍，18是9的两倍。

问题分析

- 问题（仅考虑1组数的情况）：
 - 输入（以0结尾，判断相对简单，不分析）
 - 检查：关键问题
 - 假设有一个数组 $a[]$ ，共有 n 个元素；
 - 有一个计数器 $count$,初始化为0
 - 计算每个元素的2倍为 m ，判断 m 是否在 a 中出现
 - 如果有，则 $count++$;

程序实现

- 请大家自己思考

约瑟夫问题

总数： $N=12$, 每次报到 $p=3$ 时出去

10

关键点： 循环， 如何实现循环？

问题分析与数据设置

- 假设总数为 $(N < 300)$,
- 引入数组: `josephus[300]`
- 数组的下标 j 对应编号为 $(j+1)$ 的猴子, 如果编号为 $(j+1)$ 的猴子没有出队列, 则 `josephus[j]=1`; 否则, `josephus[j]=0`;
- 初始化:
`for(j=0; j<N; ++j) josephus[j]=1; // 使josephus[0~N-1]=1;`
- 如何维持圆圈循环报数?
下标 `j=(j+1)%N`
- 使 $(N-1)$ 只猴子出队列

程序实现

```
int joseph(int, N, int p)
{
    char josephus[300];
    char count, j, k;
    for (j=0; j<N; j++)
        josephus[j]=1;
    j=-1;
    for (k=1; k<N; ++k)
    {
        count=0; //准备报数
        do
        {
            j=(j+1)%N;
            count +=josephus[j]
        } while (count<p)
        count=0;
        josephus[j]=0; //出队列
    } // for 结束, (N-1) 个猴子出队
    j=0;
    while(josephus[j] !=1) j++;
    return(j+1);
}
```


删除单词后缀

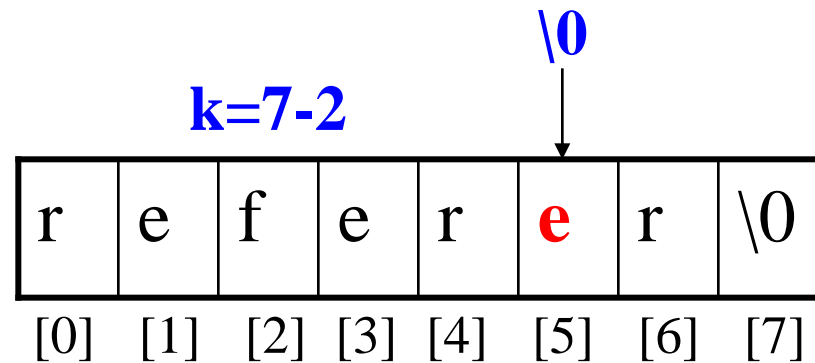
- 题目：
 - 给一组各分别以er、ly和ing结尾的单词，请删除每个单词的结尾的er、ly或ing，然后按原顺序输出删除后缀后的单词。
- 要求：
 - 输入的第一行是一个整数n（ $n \leq 50$ ），表示后面有n个单词。其后每行一个单词（单词中间没有空格）。
 - 按原顺序输出删除后缀后的单词。

分析问题

- 两个子问题需要解决：
 - 删除后缀
 - 用一个函数实现删除长度为 `len` 的后缀：
 - `delsuffix(char source[], int len)` //其中，`len` 为后缀长度。
 - 判断后缀
 - 用一个函数检查串 `source` 中是否含有后缀 `suffix`：
 - `int chksuffix(char source[], int len1, char suffix[], int len2)`
 - 功能：先比较看是否是后缀，
 - 若不是后缀，则返回0；
 - 若是，返回1；

如何删除后缀

```
delsuffix(char source[], int len )  
{ int k;  
  k=strlen(source)-len;  
  source[k]='\0';  
}
```



判断

```
int chksuffix(char source[], int len1, char suffix[], int len2)
{  int m=len1, n=len2;
   if(m<n) return 0;
   else
   {
       while((n>=0)&&(suffix[n]==source[m]))
       { n--; m--; } // 从后向前逐个比较。
       if(n>=0) return 0;
       else return 1;
   }
}
```

主程序

```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
main()
{  int count, k, m, len, tag, suflen[3]={2,2,3};
    char s[30],suffix[3][4]={“er”, “ly”, “ing”};
    scanf(“%d”, &count);
    for(k=0; k<count; ++k)
    {  gets(s);
        len=strlen(s);
        m=0; tag=0;
        while((m<3) &&(tag=chksuffix(s,len,suffix[m],suflen[m])==0)) m++;
        if(m<3) delsuffix(s, suflen[m]);
        printf(“%s\n”,s);
    }
}
```

删除重复元素保留1个

- 题目：
 - 输入 n 个整型数，把其中重复出现的元素删去（如出现三个5，则只保留第一次出现的5，删去后两个5），将剩余的元素顺次输出。
整数个数 n 不大于300；
- 两种方法：
 - 边输入，边比较，边删除；
 - 一次性输入，然后再作删除处理；

第1种方法：边输入边删除

- 输入：

5 6 7 5 8 5 7 9 8 6

- 读入与存放：

1. 读入值 d ,
2. 与数组的前面 n 个元素 $\text{array}[0..n-1]$ 逐一比较，如果没有相同元素，则放入 $\text{array}[n]$ 中，且 $n++$ ；否则，不做任何操作；
3. 转步骤1

5	6	7							
---	---	---	--	--	--	--	--	--	--

程序

```
#include <iostream>
using namespace std;
main()
{
    int k, j, n=0, m, d, array[301];
    cin>>m;
    for(k=0; k<m;++k)
    {
        cin>>d;
        j=0;
        while((j<n)&&(array[j]!=d) ++j;
        if(j==n) array[n++]=d;
    }
    // 输出部分
    cout<<array[0]);
    k=1;
    while(k<n)
        cout<< ',' <<array[k++];
    }
```


第2种方法：输入完后再删除

初始：
 $i=j=0$

2	3	2	5	2	6	5	7	9	2
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

i j

2	3	2	5	2	6	5	7	9	2
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

i j

2	3	2	5	2	6	5	7	9	2
---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

i j

j 所指的元素与 i 的前面每个元素逐一比较：

(1) 发现相同元素， $j++$ ：继续后移

(2) 没有发现相同元素， j 指的元素移至 i 处，且 $i++$ ， $j++$ ：同时后移

程序实现

```
int del(int a[], int num)
{
    int i=0, j=0, k, temp;
    while(j<num) //num 表示当前元素个数;
    {
        k=0, temp=a[j] //k用于扫描 i 前面的元素
        while((k<i)&&(a[k]!= temp)) k++; // 在 i 前面比较是否有相同
        元素。
        if (k==i) // 不相等，考虑前移
        {
            if(i!=j) // 如果没有指向相同位置，则元素前移;
                a[i] = temp;
            i++; // i 向后移动一个位置
        }
        j++;
    }
    return i;
}
```

两个大正整数相减

- 输入描述: `char a[101],b[101];`
- 输出结果: `char c[101];`
- 处理过程: 设计函数:
 - 大小比较（可以放在main中）
 - 如何比较大小（自己思考）？
 - 函数-1: 字符串右对齐（或反向处理）
 - 函数-2: 两个数相减（大数减小数）

两个大整数相减（续）

- 函数-1：字符串右对齐
 - align(char a[],int len)
 - a[len]='\0'; jump=len-strlen(a)
 - for(m=len-jump, m>0,--m)
 - a[m+jump]=a[m]
 - for(m=0, m<jump,++m)
 - A[m]='0';

也可以逆序后再相减

两个大整数相减（续）

- 函数-2：两个数相减
 - `subtract(char a[],char b[],char c[])`
 - `a-b` 的结果放在 `c` 中。
 - 引入借位变量 `carry`, 初始值为0;
 - 从低位向高位逐位进行，实现两种操作：
 - 若 $(\text{carry} + b[m] > a[m])$ 表示要借位 ($c[m] = a[m] - (b[m] + \text{carry}) + 10 + '0'$; $\text{carry} = 1$);
 - 否则，不必借位 ($c[m] = a[m] - (b[m] + \text{carry}) + '0'$; $\text{carry} = 0$);

另一种思路

- 不对齐，先反向
- 减法（从左向右减）
- 结果反向

思考题

- 带符号的两个数相减
 - 减法?
 - 加法?