



。 编写大型程序



主讲: 吴锋

目录 CONTENTS

大型程序与编译过程

- 源文件
- 头文件
- · 文件包含include

预处理

- 宏定义define
- 条件编译

运行时环境

名字的类型与声明



◎大型程序

- 常见的大型软件都是由多个源文件和库等组成
 - 。源文件包括.c文件(C文件)和.h文件(头文件)
 - 。C文件一般包含函数定义和全局变量
 - 。库由若干个源文件编译打包而成
 - 。头文件包含可以在源文件、库之间共享的信息

· C文件

- 。一个程序中,有且仅能有一个C文件包含main()函数
- 。通常将完成特定功能的相关函数和变量放在同一个C文件中
 - 使程序结构清晰
 - 便于在其他程序中复用
- 。不同的C文件可以分别编译,得到目标模块



◎文件包含

- · 为了在各个C文件之间调用函数、访问变量,文件可包含预编译指令
- 文件包含预处理命令的一般形式:

#include <文件名> 或 #include "文件名"

- 。预处理器用指定文件的内容替换该指令
- 。使用 <> 时, 预处理器直接到存放标准头文件的目录中寻找文件
- 。使用""时, 预处理器首先在当前目录中查找文件, 再到操作系统的path命令 设置的自动搜索路径中查找, 最后到标准头文件目录中查找
- 。文件名本身包含路径时,则只到该路径查找
- 。#include指令的本质是替换文本,对文件名并无要求(.c、.h甚至.exe以及其他扩展名,或无扩展名都可以),使用.h只是习惯



◎文件包含

• 例:

```
max.c
```

```
int max(int x, int y) {
    return x>y?x:y;
}
```

myprog.c

```
#include "max.c"
void main() {
   int a=3,b=4,c;
   c=max(a,b);
}
```

经过文件包含处理 后的新文件myprog.i

```
int max(int x, int y) {
    return x>y?x:y;
}
void main() {
    int a=3,b=4,c;
    c=max(a,b);
}
```

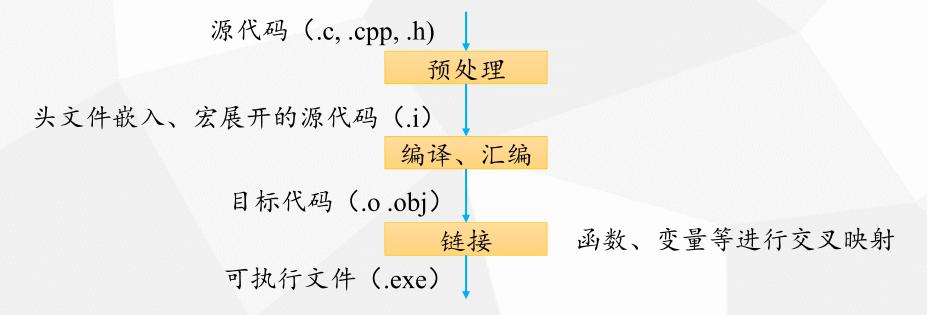


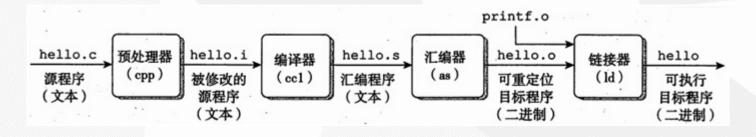
◎文件包含

- 文件包含指令为组装大程序或提高程序的复用度提供了一种手段
- 编写程序时,常将一些公用的常量定义、数据类型的定义和全局变量的外部声明、函数的外部声明等写在一个头文件里(常用.h作扩展名)
- · 当C文件需要用到这些内容时,用#include指令将头文件包含到自己的程序中
 - 。头文件中的结构类型声明会因#include出现在多个C文件中, C语言会将不同C文件中完全相同的结构类型视为名字等价
- · 一个#include指令只能指定一个包含文件
- ·被包含的文件内也可以出现#include指令,形成#include指令的嵌套
- 对大型程序,包含关系复杂后,可能会造成重复定义
 - 。避免(直接或间接)重复包含头一个文件
 - 。 需要使用条件编译



◎编译过程





GCC编译系统



Makefile

- · Makefile文件是UNIX系统发明的概念
- 描述了构成程序的文件, 以及文件之间的依赖性

justify: justify.o word.o line.o
gcc -o justfy justify.o word.o line.o
justify.o: justfy.c word.h line.h
gcc -c justify.c
word.o: word.c word.h
gcc -c word.c
line.o: line.c line.c
gcc -c line.c

描述依赖关系

待执行的命令

• 用make运行Makefile时,检查每个文件的日期和时间。当所依赖的文件发生变化时,执行第二行的命令,重构目标文件或执行文件



◎预编译

- · 预处理器一般内置于C编译器中
- 预处理是处理C源程序中所有以#开头的命令行(称为预处理命令)
- 指令在第一个换行符处结束,除非用"\"明确指出要换行延续

- · C语言提供的预处理命令: 文件包含、宏定义和条件编译
- 预处理命令的语法与C语言的语法完全独立, 预处理器不处理C语言语句
- 为区别源程序中的C代码行与预处理命令行,所有预处理命令行都以#开头
- 预处理命令遇到换行符就会结束。如果需要换行,可以在预处理命令行的行尾加"\",并紧跟换行符,表示续行



◎宏定义

- 使用宏定义的好处
 - 。便于修改程序:如可以把宏体改为3.1415926即可提高PI的精度,或定义数组的大小。例如:

```
#define N 20
```

```
void screw_mtrx1(int a[][N], int m, int n) { ...}
int main() { int a[N][N]=... }
```

- 用有意义的宏名代替常量,可提高程序可读性
- 用宏名替代频繁出现的长字符序列,减少源程序的书写量
- 其它: 如适合某种编程习惯



◎不带形参的宏

- · 一般形式: #define 标识符 字符序列
 - #define PI 3.14
 - #define STU struct student
- 其中标识符称为宏定义名(简称宏名),字符序列称为宏体
- 宏名习惯用大写字母, 以便与一般变量名区别
- 宏体仅被视为字符序列,即文本,无数据类型
- 预处理时, 预处理器会将C源程序中宏定义之后出现的所有宏名都直接替换成宏体(出现在注释或字符串常量内的宏名除外), 此操作称为宏展开
 - 。即使宏定义在函数内,它也不仅仅是在函数内起作用,而是作用到文件末尾

◎不带形参的宏

• 宏体中可以引用别的宏名,如 #define R 18.75 //半径 #define PI 3.1415926 //圆周率 #define Circumference 2.0*PI*R //圆周长

同一宏名可以重复定义,如
#define PI 3.14
... //此范围内使用的PI都被替换为3.14
#define PI 3.1415926
... //此范围内使用的PI都被替换为3.1415926

可以用#undef 终止宏定义的作用范围,如#define N 50
... //此范围内N被替换为50
#undef N
... //此范围内N无效



◎带形参的宏

- 一般形式: #define 宏名(形参列表) 宏体
- 左圆括号"("必须紧随宏名之后,中间不能有空格,否则就变成不带形参的宏定义(宏体从"("开始)
- 形参列表中可以出现多个用逗号隔开的不重名的标识符
- 宏调用的展开:分别用宏调用中的实参文本去替换宏体中对应的形参,宏体中的其它文本不变
 - 。例:#define AREA(W,H) W*H AREA(a,b) 宏展开为a*b AREA(a+1,b+1)宏展开为a+1*b+1

修改为: #define AREA(W,H) (W)*(H) AREA(a+1,b+1)宏展开为(a+1)*(b+1)

- 宏展开仅是文本替换, 不会进行表达式计算
- 实参可以为空, 但逗号不能省。展开时替换为空串



◎函数与宏的区别

- 函数调用与宏调用的区别
 - 。函数调用是在程序运行时处理的,涉及内存单元的分配与回收以及表达式的计算等;宏调用是在预处理阶段进行的,只进行文本替换,既不分配内存单元也不计算
 - 函数调用的形参与实参都有数据类型,存在类型匹配或转换问题;宏调用 仅是文本的替换,不存在类型的问题
 - 。函数调用往往有返回值; 宏调用没有返回值的概念

- getchar()和putchar()实际上都是定义在stdio.h中的宏,常见定义: #define getchar() fgetc(stdin) //形参列表为空
 - #define putchar(x) fputc(x, stdout)



• 一些带参数宏定义的例子

```
。例: 求2个、3个、4个数值中最小值的宏定义
     #define min(a,b) (((a)<(b))?(a):(b))
     #define min3(x,y,z) min(min(x,y),z)
     #define min4(r,s,t,u) min(min3(r,s,t),u)
    思考: int a=5, b=10; c=min(a++,b++); c 的值是多少?
。例:使两个参数的值互换的宏
     #define SWAP(type,x,y) {type temp=x; x=y; y=temp;}
     double a1=2.3, a2=4.8;
     SWAP(double, a1, a2);
```

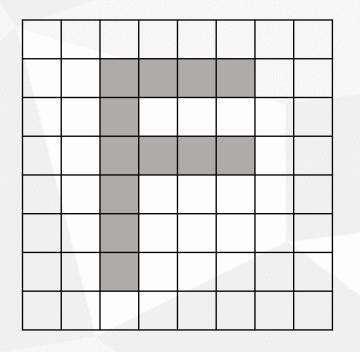


- 定义交换两个整数的宏: SWAP(a, b)
 - 。方法一: #define SWAP(a, b) a = a+b; b = a-b; a = a-b;
 - SWAP(x, y); // OK
 - if (x < 0) SWAP(x, y); // ERROR
 - 替换的结果: if (x<0) x=x+y; y=x-y; x=x-y;
 - 。 方法二: #define SWAP(a, b) { a = a+b; b = a−b; a = a−b; }
 - if (x < 0) SWAP(x, y); // OK
 - 替换的结果: if (x<0) { ... };
 - if (x < 0) SWAP(x, y); else SWAP(x, z); // ERROR
 - 替换的结果: if (x<0) { ... }; else { ... };
 - o 方法三: #define SWAP(a, b) do { a = a+b; b = a-b; a = a-b; } while(0)



•例,位模式图形(二值图标):用0或1表示该像素是"暗"或"亮",用一串十六进制编码表示图形

```
○ 例 unsigned char sample[]= {
        0x00,
        0x3c,
        0x20,
        0x3c,
        0x20,
        0x20,
        0x20,
        0x00
```

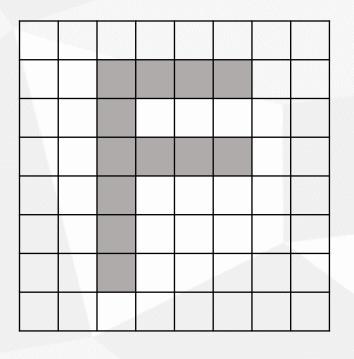


。很不直观



•例,位模式图形(二值图标):用0或1表示该像素是"暗"或"亮",用一串十六进制编码表示图形

```
。做如下宏定义
   #define X)*2+1
    #define _ )*2
   #define s (((((((0
    unsigned char sample[]= {
        s _ _ X X X X _ _ ,
        s _ _ X _ _ _ ,
        s _ _ X X X X _ _ ,
        s _ _ X _ _ _ ,
        s _ X _ _ _ ,
         s _ _ X _ _ _ ,
    #undef X
    #undef
    #undef s
```





- •例:如何判断一个变量是有符号数还是无符号数?
 - 例如, ANSI C中, char型变量可以是有符号数, 也可以是无符号数, 由编译器设计者决定
 - 判断依据: 无符号数永远不会是负的

对变量a #define IsUnsigned(a) (a>=0 && ~a>=0)

对类型type #define IsUnsigned(type) ((type)0 - 1 >0)



◎ 条件编译

- •条件编译允许预处理器根据条件,选择性地传递源程序中的文本行给编译器进行处理,或者忽略
- 根据指定的标识符是否定义过

```
#ifdef 标识符
程序段1
#endif
```

。例:#define DEBUG //常用于调试 #ifdef DEBUG printf(.....); #endif #ifdef 标识符 程序段1 #else 程序段2 #endif



◎ 条件编译

• 根据指定的标识符是否未定义过

#ifndef 标识符 程序段1 #endif

或

#ifndef 标识符 程序段1 #else 程序段2

#endif

•根据常量表达式的值是否非0

#if 常量表达式 程序段1 #endif

或

#if 常量表达式 程序段1 #else 程序段2 #endif

或

程序段1 #elif常量表达式 程序段2 #else 程序段3 #endif

#ifdef 标识符

◎ 条件编译

- 可编写子多台机器或多种操作系统之间可移植的程序
- 可编写用不同的编译器编译的程序
- 为宏提供默认定义
 #ifndef BUFFER_SIZE
 #define BUFFER_SIZE 256
 #endif
- 临时屏蔽包含注释/* ... */的代码 #if 0

包含/* ... */的代码段 #endif

• 保护头文件以避免重复包含

头文件: hello.h

```
#ifndef_HELLO_H_
#define_HELLO_H_
//增加上述宏定义
//避免头文件被重复包含
//头文件的内容
......
```



◎运行时环境

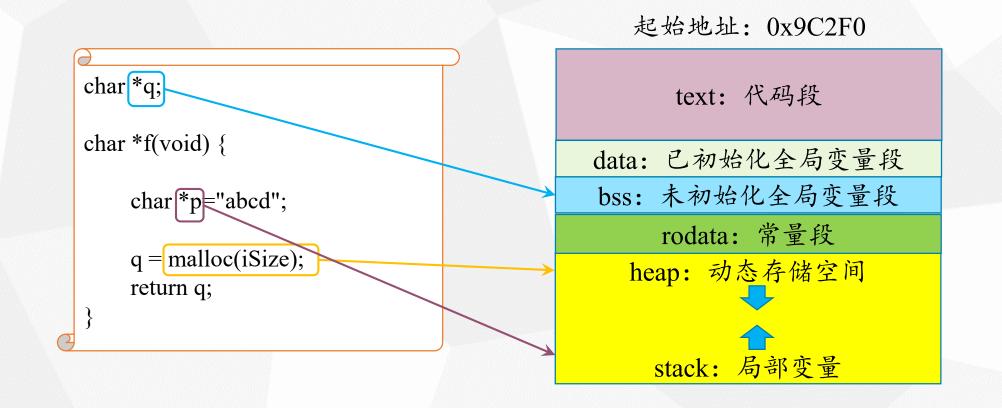
- 运行时环境简介
 - 。 可执行程序, 被操作系统从读入到从指定位置内存中运行, 分为代码区和数据区
 - 可执行程序: 二进制机器语言表示的代码+数据, 与汇编语言相似
 - 。程序的各部分在内存空间中的分布,大概如下图:
 - 忽略操作系统对逻辑地址到物理地址的映射

起始地址: 0x9C2F0 #include <stdio.h> text: 代码段 #define PI 3.14159 float r; data: 已初始化全局变量段 main() { bss: 未初始化全局变量段 float area; rodata: 常量段 scanf("%f",&r), heap: 动态存储空间 area=PI*r*r; printf("Area is %f\n", area); stack: 局部变量



◎运行时环境

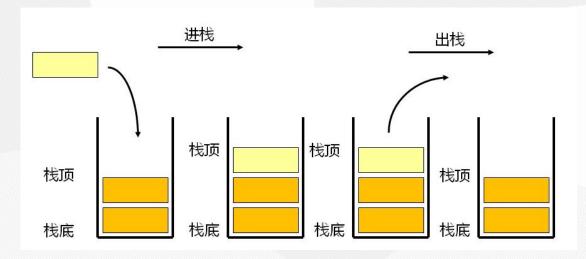
- 。 malloc 申请的存储空间分配在heap(堆)内,与stack(栈)相对
- 。用于操作该空间的指针一般位于bss或stack区, 偶尔也会在data区(曾初始化做它用)





◎运行时环境

- 函数调用过程:
 - 。 主调函数计算实参的值
 - 。主调函数在栈中为被调函数创建活动记录,其中包括为返回值、形参和局部变量分配存储空间
 - 。 主调函数将实参值传递/复制到活动记录中
 - 。程序执行的控制流程转移到被调函数,被调函数在需要时读取形参值,完成函数功能
 - 。被调函数将返回值(如有的话)传递/复制到活动记录中,将控制流程转移给主调函数
 - 。 主调函数从活动记录中读取返回值
 - 。主调函数释放活动记录的存储空间
 - 。 除第一步计算实参值外, 其余工作 均由编译器自动生成汇编代码





- · 局部变量(local variable)
 - 。在函数(包括main函数)内部定义的变量,称为局部变量
 - 。其作用域(源代码中静态概念,可以访问它的地方)是从定义变量的位置 开始到所在函数结束
 - 。当函数被调用时,在栈上建立函数的活动记录,在活动记录中为该变量分配空间。当函数返回时,活动记录出栈,局部变量分配的空间被释放
 - 。其生存周期生存周期是函数的本次调用周期
 - 。分配在栈上
 - 。同一局部变量在不同函数调用中,对应不同存储单元,应视为不同变量
 - 。不同函数的局部变量可以同名
 - 。形式参数也可视为局部变量, 只是位于活动记录中的不同位置



- 全局变量 (global variable)
 - 。在函数外部定义的变量,成为全局变量
 - 。其作用域是从定义变量的位置开始到所在文件结束,可被此范围内的任何 函数访问
 - 。程序载入内存时即分配存储空间,之后一直占用此空间,程序结束运行时才释放
 - 。全局变量的生存周期为整个程序的执行周期
 - 。分配在全局变量data段或BSS(Block Started by Symbol)段
 - 全局变量可以作为函数之间交换信息的通道,但占用固定空间且破坏结构化,应慎用

• 局部变量与全局变量的主要区别是作用域和生存周期



• 例:

```
int global a;
void local 1() {
  char local 1 c;
int local 2() {
   char local 2 c;
   local 1();
main() {
   int main i;
   for (main i=0; main i<3; main i++)
     local 2();
```

```
BSS: global_a
```

```
local_1()
local_1_c
local_2()
local_2_c
main()
main i
```

在任一时刻,都能且仅能 访问当前(栈顶)活动记 录中的局部变量,和全局 变量

STACK:



- 局部变量可以和外部变量重名, 但应注意作用域的变化
 - 。出现重名时,访问的是局部变量

```
#include<stdio.h>
             int a;
全局变量a ▲
的作用域
→
             void test1() {
               int a=2;
局部变量a
               printf("test1 a=%d",a);
的作用域
             void main() {
               printf("global a=%d,",a);
全局变量a
                                          输出结果:
               test1();
的作用域
                                          global a=0,test1 a=2
```



• C99允许在任意位置声明变量 (C90允许在复合语句开始声明变量), 局部的概念进一步拓展

```
int a=1;
void main() {
  int a=2;
                                 a=2的
     int a=3;
                      a=3的
```



- 静态存储与动态存储
 - 静态存储指在程序运行期间为变量分配固定的存储空间(如全局变量段), 无固定存储空间则为动态存储(栈上或堆上)
 - 。静态存储的变量简称静态变量; 动态存储的变量简称动态变量
 - 。C语言对全局变量采取静态分配策略, 而对局部变量采取默认动态分配策略
 - 。当需要定义静态局部变量时,可使用关键字static

例如: static int a;

- 。静态局部变量分配在BSS段,赋初值动作在编译时执行,且只执行一次,而 不论函数被调用几次。未显示赋初值的,系统会自动用0或'\0'初始化
- 。静态局部变量的作用域仍限制在定义它的函数内
 - 因此不同函数内的静态局部变量可以同名, 编译器会对它们进行区分
- 。静态局部变量的生存周期为整个程序的执行周期



- •静态局部变量有什么用?
 - 。当函数退出时仍需要保留其值的时候

```
void auto static() {
  int var auto=0;
   static int var static=0;
   printf("var auto is %d—",var auto++);
  printf("var static is %d\n",var static++);
                                            程序运行结果:
main() {
                                            var_auto is 0-var_static is 0
   int i;
                                            var_auto is 0-var_static is 1
   for (i=0;i<5;i++) auto static();
                                            var_auto is 0-var_static is 2
   exit(0);
                                            var_auto is 0-var_static is 3
                                            var_auto is 0-var_static is 4
```



- · C语言产生之初,由于编译技术的限制,采用了较为简单的语言方案,包括要求函数内不可再定义另一个函数,即函数定义不可嵌套
 - 。因而函数没有局部函数和全局函数之分
- •但允许嵌套调用函数

- 若函数直接或间接地调用自身, 称为递归调用
- 递归调用时,函数被多次(逐层)调用,直到满足某个条件后,逐层返回(回溯)



• 例: 阶乘

```
程序运行结果?
                                     Please input the number:5
#include<stdio.h>
                                     1!=1
long power(int n) {
                                     2!=2
   long f;
                                     3!=6
   if (n>1)
                                     4!=24
      f=power(n-1)*n;
                                     5!=120
   else
                                     5!=120
      f=1;
   printf("%d!=%ld\n",n,f);
   return(f);
void main() {
   int n;
   long y;
   printf("Please input the number:");
   scanf("%d",&n);
   y=power(n);
   printf(\%d!=\%ld\n",n,y);
```

```
power(n=1)
power(n=2)
f=2
power(n=3)
f=6
power(n=4)
f=24
power(n=5)
f=120
main()
n=5
y = 120
```



•例:接收键盘输入的字符流,并逆序输出

```
#include<stdio.h>
void palin() {
  char next;
  next=getchar();
  if (next=='\n') {
                          将最后一个回车符输出
     putchar(next);
     printf("output:\t");
                          先处理后面输入的字符,
  else {
                          然后再输出当前字符
     palin();
     putchar(next);
                        递归调用palin函数,将当前输入的字符
void main() {
                       保存在栈中, 直至遇到'\n', 开始逐层回
  printf("Input:\t");
                        溯,将栈中字符逆序输出
  palin();
  printf("\n");
```



- · 当一个程序由多个源文件(.c文件)组成时,可以指定一个文件内的函数能被其它文件调用,称为外部函数,函数声明和定义时冠以extern
 - 。例: 定义的文件中 extern double func1(double x) {...} //声明时可以缺省extern 声明的文件中 extern double func1(double x);
- 也可以指定该函数只能被本文件内的其它函数调用, 称为内部函数, 函数声明和定义时冠以static
 - 例: static double func2(double x) {...}
- 内部函数的好处是
 - 。在不同的文件中可以定义相同名称的函数,避免大型应用程序的开发中出现 命名冲突
 - 。程序员可以放心修改, 不用担心影响其它文件的调用



◎ 名字的类型

• 例:

```
#include<stdio.h>
long power(int n) {
    long f;
    if (n>1)
        f=power(n-1)*n;
    else
        f=1;
    printf("%d!=%ld\n",n,f);
    return(f);
}
```

```
#include<stdio.h>
extern long power(int n);
void main() {
   int n;
   long y;
   printf("Please input the number:");
   scanf("%d",&n);
   y=power(n);
   printf(%d!=%ld\n",n,y);
}
```

• 注意区分声明外部函数与文件包含的区别



◎名字的类型: 总结

- •内部、外部,全局、局部都是所谓的作用域说明
 - · 函数只有内部、外部之分, static表示内部而非静态
 - · 变量也有内部、外部之分(其方法与函数一样),限制变量是 否可以跨文件访问
 - 。变量还有全局、局部之分

- •静态、动态是指存储位置和生存周期的差异
 - 。局部变量有静态、动态之分
 - 。全局变量都是静态的



◎外部变量的链接

- 链接时, 外部变量的地址将映射到定义该变量的文件给该变量分配的地址
- 当有多个文件都定义了重名的外部变量时,如何处理?
 - 。不允许有多个已初始化的同名外部变量
 - 。 当有一个已初始化的外部变量, 和一个以上未初始化的同名外部变量时, 链接中选择已初始化的外部变量
 - 。 当有多个未初始化的同名外部变量时, 结果不确定

• 例,

```
两个C文件link1.c和link2.c的内容分别如下
int buf[1]={100};
和
extern int *buf;
main() { printf("%d\n", *buf); }
在X86/Linux经命令cc link1.c link2.c编译后, 运行时产生如下的出错信息
Segmentation fault (core dumped)
```



◎外部变量的链接

```
int buf[1] = {100};

extern int *buf;
main() { printf("%d\n", *buf); }
```

- 两个程序独立编译时没有问题
- 链接时不检查名字的类型
 - 。 编译后目标代码中已没有类型信息, 只有名字及其地址
 - 。 虽对两个目标代码对buf的类型持不同观点, 但能连接成目标程序
- 链接时将两个名字映射到同一地址。第一个文件中的buf是已初始化的外部变量,使用它的地址。是静态变量,buf指向的内存单元值为100
- •运行时,取*buf的值就是取地址为100的单元的内容。该地址不在合法的可访问区域,报错



◎关于声明

- 格式: 声明说明声明符;
- •声明符是变量名、函数名及相关信息(指针、数组、形参...)
- 声明说明包括
 - 。存储类型: auto、static、extern、register
 - 。 类型限定符: const、volatile、restrict (C99)
 - 。类型说明符: void、int、char、.....
 - 。函数说明符: inline (C99)



◎存储类型

- 变量的存储类型
 - 。自动的 auto
 - 例, auto int a;
 - 局部变量缺省都是自动的
 - 。静态的 static
 - 例, static int a;
 - 全局变量都是静态的。局部变量可以声明为静态的
 - 。寄存器的 register
 - 例, register int a;
 - 变量优先存储在寄存器中
 - 。外部的 extern
 - 例, extern int a;
 - · 声明变量a在其它文件中, 链接时进行拼装



◎ 存储类型

- 函数的存储类型
 - 。外部的 extern
 - 例, extern int fun();
 - 缺省值
 - 该函数定义在其它文件中, 或该函数可以被其它文件调用
 - 。静态的 static
 - 例, static int fun();
 - 该函数只能在本文件中被调用
- · 函数说明符: inline
 - 。编译器尝试将对该函数的函数调用改为嵌入函数的机器指令来实现,节省函数调用过程的时间



◎类型限定符

const

- 。声明对象是只读的, 不可修改的
- 。编译器会在编译时检查相关对象是否被修改, 如有会报错
- 。 具有文档功能, 提示程序员该值不会被改变

volatile

- 。声明对象的值是易变的
- 。编译器不会优化删除对该对象的取值运算
- 。常用于多线程、采集外界数据等场合

• restrict

。用于修饰指针,声明对象的值只能被该指针修改,不能被别名修改(但不确保)



◎解释复杂声明

- ·理解C语言声明的规则
 - A. 声明从它的名字开始,按照优先级顺序一次解读
 - B. 优先级从高到低依次是:
 - B.1 声明中被括号括起来的部分
 - B.2 后缀()表示这是一个函数,后缀[]表示这是一个数组
 - B.3 前缀*表示这是一个"指向...的指针"
 - C. 若const或volatile的后面紧跟着类型说明符,那么它作用于类型说明符;其他形况下,作用于它左边紧邻的指针星号



◎解释复杂声明

• 例: char * const *(*next)();

剩余的声明	已分析的声明	结果
char * const *(*)();	next	next是
char * const *()();	* next	next是指向的指针
char * const * ();	(* next)	
char * const * ;	(* next)()	next是指向函数的指针,该函数返回
char * const ;	*(* next)()	next是指向函数的指针,该函数返回 指向的指针
char * ;	const *(* next)()	next是指向函数的指针,该函数返回指向只读的的指针
char ;	* const *(* next)()	next是指向函数的指针,该函数返回 指向只读的指向的指针的指针
	char * const *(* next)();	next是指向函数的指针,该函数返回 指向只读的指向char的指针的指针



- 输入输出(I/O)库: #include <stdio.h>
 - 。如: scanf, printf, getchar, putchar, gets, puts 等
- 数学运算法库: #include < math.h >
 - 。如: sin, cos, tan, log, sqrt, pow, fabs 等
- 字符串处理库: #include <string.h>
 - 。如: strlen, strcmp, strcat, strcpy, strstr 等
- 函数可变参数库: #include <stdarg.h>
 - 。如: va_list, va_start, va_arg, va_end 等
- •标准常用函数库: #include <stdlib.h>
 - 。如: atof, atoi, malloc, calloc, realloc, free, qsort, bsearch 等



- 字符处理库: #include <ctype.h>
 - 。如: isdigit, isalpha, isprint, islower, isupper, tolower, toupper 等
- 整形变量的表示范围: #include limits.h>
 - 。字符类型(char): CHAR MIN, CHAR MAX, UCHAR MAX
 - 。整数类型 (int): INT_MIN, INT_MAX, UINT_MAX
 - 。长整数类型(long): LONG_MIN, LONG_MAX, ULONG_MAX
- 浮点型变量的表示范围: #include <float.h>
 - 。最大值: FLT_MAX, DBL_MAX, LDBL_MAX
 - 。精度: FLT_EPSILON, DBL_EPSILON, LDBL_EPSILON



- 伪随机 (Pseudo-Random) 数生成: #include <stdlib.h>
 - 。int rand(void): 返回 0~RAND MAX 之间的一个随机整数
 - RAND MAX 是一个不小于 32767 的常数
 - 例: rand()%100, 返回0~100之间的随机整数
 - 例: 10 + rand() % 10, 返回 10~20 之间的随机整数
 - 例: (double)rand()/(double)RAND MAX, 返回 0~1之间的随机浮点数
 - 例: a + (b a)*(double)rand()/(double)RAND MAX, 返回 a ~ b 之间的随机浮点数
 - · void srand(unsigned int seed): 设定伪随机生成函数rand的种子
 - 随机种子确定后, 在同一台机器生成的随机序列保持确定。
 - 如: srand(0), rand()%100的序列确定为: 83 86 77 15 93 35 86 92 49 21
 - 为保证随机序列不同,通常采用时间作为随机种子: srand((unsigned) time(NULL));



- •运行时间计时: #include <time.h>
 - 。time(): 返回从1970/01/01 00:00:00到此刻所经过的秒数(GMT)。
 - 可移植性好, 性能稳定
 - 精度较低, 只能精确到秒

```
time_t start, end;
start = time(NULL); //or time(&start);
// 要计时的程序段
end = time(NULL);
printf("time=%d\n", difftime(end, start));
```

- 。clock():返回值是CPU时钟计数,要换算成秒,需要除以CLK_TCK
 - 可以精确到毫秒
 - 受硬件影响, 可能不稳定

```
clock_t start, end;

start = clock();

// 要计时的程序段

end = clock();

printf("time=%f\n", (double)(end-start)/CLK_TCK);
```



- 调试断言: #include <assert.h>
 - · void assert(int expr): 如果表达式expr的值为假(即为0),那么它就先向stderr 打印一条出错信息,然后通过条用abort来终止程序;否则什么也不做
 - · 使用assert时, 断言的内容(表达式)要明确, 尽量一项内容写一行
 - · 在调试程序时, 在怀疑有问题的地方插入断言, 可阻断Bug的扩散

```
int func(int x, int y,) {
    assert (x < a1 && x > b1); // 函数执行前, 关于参数 x 的断言
    assert (y < a2 && y > b2); // 函数执行前, 关于参数 y 的断言
    ...
    assert (...); // 函数执行中, 关于临时变量的断言
    ...
    assert (z < a4 && z > b4); // 函数执行后, 关于返回值 z 的断言
    return z;
}
```



- 调试断言: #include <assert.h>
 - · void assert(int expr): 如果表达式expr的值为假(即为0),那么它就先向stderr 打印一条出错信息,然后通过条用abort来终止程序;否则什么也不做
 - 使用assert时, 频繁的调用会影响程序的性能, 增加额外的开销
 - · 在调试结束后,可以通过插入 #define NDEBUG 来禁用assert调用



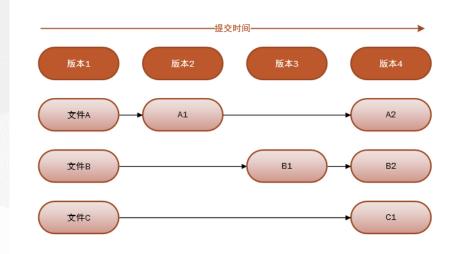
- 版本控制(Version Control System, VCS)是一种记录一个或若干文件内容变化,以便将来查阅特定版本修订情况的系统。
- 版本控制可以将某个文件回溯到之前的状态, 甚至将整个项目都回退到过去某个时间点的状态。
- 版本控制可以比较文件的变化细节,查出最后是谁修改了哪个地方,从而找出导致怪异问题出现的原因。
- 在团队开发中使用版本控制系统的好处
 - 。作为数据备份, 防止重要数据意外丢失
 - 。避免版本管理混乱,可以同时维护多个版本
 - 。提高代码质量,记录代码修改的历史信息
 - 。明确分工责任,提高协同、多人开发时的效率

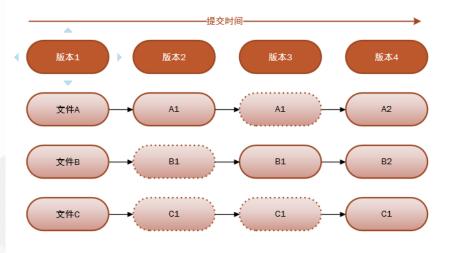


- 版本控制系统的类型
 - 。本地版本控制系统(个人本地使用,无法多人协作)
 - 如: RCS的工作原理是在硬盘上保存补丁集(补丁是指文件修订前后的变化)通过应用所有的补丁,可以重新计算出各个版本的文件内容。
 - 。集中化的版本控制系统(需要联网,容易出现单点故障)
 - 如: CVS、SVN等,都有一个单一的集中管理的服务器,保存所有文件的修订版本,而协同工作的人们都通过客户端连到这台服务器,取出最新的文件或者提交更新。
 - 。分布式版本控制系统(当前使用最多的版本控制系统)
 - 如: Git、Mercurial、Bazaar等,客户端并不只提取最新版本的文件快照,而是把代码仓库完整地镜像下来。这么一来,任何一处协同工作用的服务器发生故障,事后都可以用任何一个镜像出来的本地仓库恢复。因为每一次的克隆操作,实际上都是一次对代码仓库的完整备份。



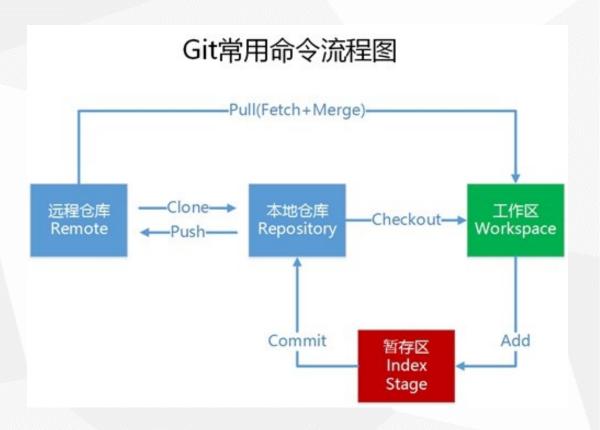
- Git 是 Linux 发明者 Linus 开发的一款分布式版本控制系统,是目前最为流行和软件开发着必须掌握的工具。
- Git 是一个分布式版本控制系统,保存的是文件的完整快照,而不是差异变换或者文件补丁。保存每一次变化的完整内容。
- Git 每一次提交都是对项目文件的一个完整拷贝, 因此可以完全恢复到以前的任何一个提交。
- Git 每个版本只会完整拷贝发生变化的文件,对于没有变化的文件,只会保存一个指向上一个版本的文件的指针,即对一个特定版本的文件,只会保存一个副本,但可以有多个指向该文件的指针。





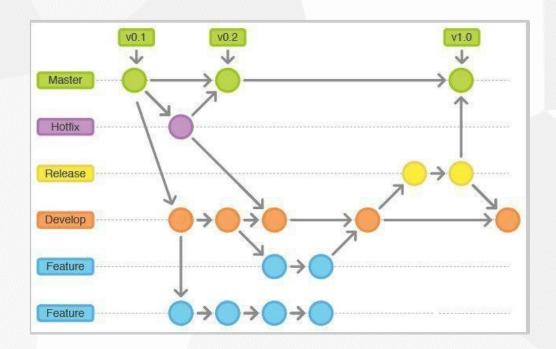


- Git 基本命令
 - 。从远程仓库将项目clone到本地;
 - \$ git clone http://github.com/xxx.git
 - 。在本地工作区进行开发:增加、删除 或者修改文件:
 - 。将更改的文件add到暂存区域;
 - \$ git add file.c
 - 。将暂存区的更新commit到本地仓库;
 - \$ git commit -a -m "Add file.c"
 - 。将本地仓库push到服务器。
 - \$ git push





- · Git 的进阶使用
 - 。Git 完整命令手册地址: http://git-scm.com/docs
 - 。全球最大的Git仓库: http://github.com
 - 。科大Git仓库: <u>http://git.ustc.edu.cn</u>





◎ 作业

1. 编写一个宏 ARRAY_SIZE(a) 来计算一维数组a中元素的个数。

2. 定义一个带参数的宏,功能是将两个参数的值互换。要求能够尽量支持多种数据类型,包括字符型、整型、浮点型、结构体、甚至字符串。

3. 定义一个宏,以判断c是大写字母还是小写字母。当c是小写字母时,宏调用取值为1,当c是大写字母时,宏调用取值为0。编程应用此宏定义,实现将输入中的大写字母转换为小写字母,小写字母转换为的大写字母,并输出转换后的结果。

注:写在作业本



◎课外练习

- · 国内常用的OJ网站:
 - 。USTC(题数 1400+): http://acm.ustc.edu.cn/
 - 。PKU(题数 4000+): http://poj.org/
 - 。HDU(题数 7100+): http://acm.hdu.edu.cn/
- · C语言名题精选百则+技巧篇 (冼镜光编着)
 - 。100则C语言的程序设计题,并附有解答和代码
 - 。豆瓣评分9.0, 版本较为古老(2005年)
 - 。科大图书馆可借



