

1 《C 语言基础语法》

1 输入输出

printf(“Hello World %d”, a); 也可以 { printf(“string_1””string_2”);
printf(cptr);字符串指针

scanf(“%a”, &a); 输入的是地址, 否则没法修改其内容 (本质是 getchar())构造的函数)

2 数据类型

数据类型表示该类型的数据占用多少字节 (它们的存储方式), C 语言里最小的数据占用 1 byte.

数据扩展或截断时 (char ⇔ int): <data_type>表示扩展时 1 或 0, 和读取时最高位是符号还是数值

(Tip: 可以用 char 得到一个 byte 的内容, 数据的截断和扩展字位)

数据的存储方式: { 小端存储: 数据的低位存储在低地址, 高位存储在高地址 (数据是补码形式存储)
大端存储: 数据的高位存储在低地址, 低位存储在高地址

static 修饰的数据(或函数)只能在该文件内部访问(私有化), static 数据变量记忆上次运算结果

extern 修饰的数据(或函数)在 file_1 声明, 在 file_2 里定义, 从而可被其他 file 调用(最后在.h 文件声明)

3 运算符

① 数值运算符: +, -, *, /, %, +=, *=, ++(注意优先级)

② 逻辑运算符: &&, ||, !

③ 比较运算符: ==, !=, <=, >,

④ 位运算符: ~, &, |, ^, <<, >>

⑤ 三目运算符: A? B : C (当 A 成立时, 则 B, 否则 C)

(Note that: 上述 A, B, C, ... 都是表达式)

左移右移操作符只能对于正负整数, 不能对浮点数, 因此对于负整数而言左右移动的是他的补码
按位操作符只是针对整数

转义字符: \字符表示其
他含义。如\n, \0

4 基础语法

(1) 顺序语句

逗号语句: (A, B, C, ..., N) (运算从左向右, 最终是以 D 的结果)

运算按照上下顺序执行

(2) 分支语句

if(判断表达式){.....}
else if(判断表达式){.....}
else{.....}

switch(整型变量){
case A: 表达式; break;
.....;
default: 表达式;
}

(3) 循环语句

for(初始条件; 判断条件; 变量改变) {.....}
Tip: 上述条件可以没有, 但要有 ;
建议: 初始条件的变量在外面初始化, 如
int i = 0; for(i; i<10; i++){.....}

while(循环条件){.....}
当循环条件!=0 时才进入循环

do{.....} while(循环条件);
当循环条件!=0 时才进入循环

break 结束所在的循环体
continue 跳转出当前所在的循环, 进入所在
的下次循环

(4) go to 语句

goto Label;; Label: 直接从 goto 跳转到 Label 然后执行后面的程序
Label:; goto Label: 直接从 goto 跳转到 Label 然后执行后面的程序

2 《C 语言函数》

1 函数的结构

① 创建函数: <data_type> fun_name(argument 形参数列表){.....; return result}

② 调用函数: fun_name(实参数值); (得到的是该函数的返回值)

函数调用时, 在调用的空间里创建形参变量然后将赋值变量的值拷贝给这些形参, 因此函数里使用的是这些被赋了值的形参, 当函数使用完这些形参及时销毁, (函数里的参数都是局部变量存在栈区, 返回值是单独的寄存器, Ref: 函数栈帧)

当函数的创建在调用的后面, 则需要再调用之前声明该函数 <data_type> fun_name(arguments);

递归函数是指函数的返回值是该函数自己, 但实参值发生改变。

3 《C 语言数组》

1 数组结构

① 创建数组: <data_type> arr_name[num] = {初始化};

初始化一个值, 则全部值都一样 arr_name[num] = {0 或 '\0'}, 数据类型: <data_type> []

如果<data_type> arr_name[] = {a, b, c}; 初始化后系统认为该数组有 3 个元素

② 数值的使用: arr_name[i] = *(arr_name+i) = i[arr_name]; (数组名是首元素地址 = &首元素)

对应的是数组的第 i+1 元素 (元素标号从 0 开始)

数组里的元素也可以是数组, 从而构成多重数组, 元素的使用 arr_name[i][j] = (*(arr_name+i)+j);

多重数组定义只可以忽略第一个数量, 如: arr[][2] = {{e11, e12}, {e21, e22},};

2 字符串与数组关系

① 定义字符串: const char* str = “abc”; 等价 char* str = “abc”; 用 const 是为了规范

② 数组定义字符串: char str_arr[] = “abc”; 等价 char str_arr[]={‘a’, ‘b’, ‘c’, ‘\0’};

Note that: 指针定义的字符串无法修改内容因为是 const, 数组定义的可以修改内容
也可以 char arr[][3]={“ab”, “cd”}; 等价 char arr[][3]={‘a’, ‘b’, ‘\0’}, {‘c’, ‘d’, ‘\0’};

关键字 sizeof() 计算变量的字节(byte)大小 (对应函数的参数是数组, 但实际是数组名(首元素地址))

函数 strlen() 计算数组里元素的个数, 遇到 ‘\0’ 才停止

然而对于 int arr[] = {1, 2, 3}; strlen(arr)≠3; 因为没有 ‘\0’

在 C99 之后可以 int n = 5; int arr[n] = {.....};

"string_1" == "string_2"比较的是地址
应该: strcmp (string_1, string_2);

4 《C 语言指针》

1 指针

① 指针变量(简称: 指针): <data_type>* ptr = &variable; 变量 ptr 存储的是变量 variable 的首字节地址

Note that: { 常数量 (直接嵌入内存) 和 宏(在于编译时被替换)没有地址
const 变量 和 字符串有地址 (char*ptr_1 = “abc”; char*ptr_2 = “abc”; ⇔ ptr_1 == ptr_2)

• sizeof (指针) = 8byte (64 位) 或 4byte (32 位)

• 不同的数据类型占有的字节大小不同, 又有大小端存储, 因此首地址可能是这些数据的高位或地位字节

• char 只有 1 byte 从而没有大小端存储的区别

• data_type* ptr = NULL; 该指针变量 ptr 为空值 (不指向任何地址, 也称为: 悬空指针)

② 指针的类型:

(1) 指针变量±1 对应的是<data_type>步长, 即地址移动 sizeof (data_type)步长

(2) *ptr (解引用)后访问该首字节后面多少个字节, 即访问 sizeof(data_type)的空间

Note that: char 是一个最小访问空间 (1 byte), 可以用它来强转得到首地址里的数据

指针只要类型一样, 和运算步长一样就是同一类指针(如: 数组名=它内部元素类型的指针)

void* 没有具体类型的指针, 但可以接受任何类型的指针, 但是不能解引用操作 (因为没有具体类型就无法知道解引用后访问的内存大小, 也不能±整数进行步长运算), 所以要在解引用前进行类型转换 (转换为某个具体类型)。

int a = 10;
void* ap = &a;
(int) ap;

强制转换只是临时改变了 ap 的使用
方法, 但实际的 ap 还是 void*类型。

{ const <data_type>* ptr = &variable; 无法修改 ptr 内部的数据由于是 const
<data_type>* const ptr = &variable; 无法修改 ptr 的指向由于是 const
const <data_type>* const ptr = &variable; 无法修改 ptr 指向和 ptr 地址里的数据内容

2 指针数组&数组指针

① 指针数组:

<data_type>* ptr_arr[num] = {ptr_1, ptr_2,}; 数组的元素是 <data_type>*
类型: <data_type>* [] ptr_arr 是变量名

• 数组名 ptr_arr 是首元素地址⇨ ptr_arr = &ptr_1; 因此 ptr_arr + 1 = &ptr_2;

如果是多重数组, ptr_arr 是 首元素地址(首个子数组的地址, 即 &arr_1)

• 结合数组的使用方法调用里面的元素: *ptr_arr[i] = **(&ptr_arr+i) = *i[ptr_arr]; (元素是地址)

(作为函数的参数: int arr[] 或 int* arr / int arr[][3] 或 int(*arr)[], 都是首元素地址)

② 数组指针:

<data_type> (*arr_ptr)[num] = &arr; arr_ptr 是数组 arr[num]的指针变量
类型: <data_type> (*) []

• 数组指针 arr_ptr±1 的步长是整个数组的字节长度 (sizeof(arr))

• 解引用里面的元素: (*arr_ptr)[i] = *((*arr_ptr) + i) = i[(*arr_ptr)]; ((*arr_ptr) = arr 数组名)

Tip: int>(*arr_ptr)[10][5]表示: 数组指针指向包含 10 个元素的数组 arr, 每个元素也是数组指针
(指向含有 5 个元素的数组指针 arr_sub)

3 指针函数&函数指针

① 指针函数:

<data_type>* ptr_func(arguments){.....; return <data_type>* ptr;} 返回值是个指针

类型: <data_type>* (arguments) func 为变量名

注意: 如 **int* fun(){int x=10; return &x;}**此处的返回值是一个野指针, 由于局部变量 **x** 在函数结束后就销毁了, 导致该变量地址不存在

② 函数指针:

<data_type> (*func_ptr)(arguments)= &func 或 func (函数名就是本体的指针)

此处: <data_type> func(arguments){.....}

类型: <data_type> (*) (arguments) func_ptr 是变量名

- 可以结合指针数组里面存放函数指针
- 一般不要用 void 类型的函数指针强转化为其他类型的函数指针

回调函数: 函数 **funA** 通过它的函数指针 **funA_ptr** 被另一个地方(可以是另一个函数通过函数指针参数)在某个情况下调用(**funA**), 则称函数 **A** 是这个地方的回调函数 (也称: 被该地方回调的函数)

5 《C 语言动态内存》

1 内存空间

高地址		
	栈区:	局部变量, 临时变量(形参), 使用完系统自动回收释放空间
全局区	堆区:	malloc, realloc, calloc 开辟的空间, free 指令释放, 系统结束后自动释放
	静态区:	主要存放程序运行期间一直存在的变量 (全局变量, 静态变量)
	常量区:	字符串字面量, const 修饰的常量
低地址	代码区:	编译后生成的程序指令 0101 指令

2 动态空间申请函数

① malloc:

void* malloc(size_t size) 开辟大小为 size byte 的连续内存, return 该空间地址的起始位置
有可能申请失败 return 为空指针

② calloc

void* calloc(size_t num, size_t size)
开辟 num 个, 每个空间大小为 size 的, 而且初始化里面的数据 (创建出来的不是数组, 只是动态连续空间的首地址)

③ realloc

void* realloc(void* ptr, size_t size)

ptr 是要修改的空间的地址(起始位置), size 是要将该空间调整为新的大小

realloc 可以调节空间大小 (其实是新开辟了一个新的空间, 将之前的数据拷贝过来了, 有可能在原空间上开辟, 也可能在新地址上开辟)

如果给 realloc 一个空指针, 则功能和 malloc 一样

***** realloc 会自动把之前的空间释放, 若果 realloc 开辟失败则原来的空间不会被释放**

④ free

释放申请的堆空间 free(ptr); 对于 int* a =&b; 栈空间的变量不能用, 由于是栈空间

free 释放的堆空间要注意: 指针是该空间的起始位置

free 不能对同一个堆空间多次释放, 除非是该指针 = NULL, 因为 free(NULL)等于什么都没做

free 顺序是按照开辟的逆序

常见的动态空间错误

- ① 一定要检查创建的空间后指针是否为空 if(ptr == NULL)
- ② 当内存 free(p) 后, 要 p = NULL;
- ③ 注意动态空间 (堆空间上的) 使用后要释放

3 柔性数组

① 结构体里最后一个成员可以允许是一个未知大小的数组 (前面必须有其他成员), 称为柔性数组成员

```
struct S{  
  
    int i;  
  
    int a[]; 或 int a[0];  
  
};
```

② sizeof(柔性数组的结构体) 数组不在计算内存范围内 sizeof(struct S)=4 只有 int 的内存

③ 创建变量: struct S* ptr = (struct S*)malloc(sizeof(struct S)+40) 给柔性数组开辟 40 bytes

柔性是指: 开辟后的数组可以通过 realloc 去改变数组的大小

struct S* ptr_new = (struct S*)realloc(ptr, sizeof(struct S)+80);

如果下述方法:

```
struct S{  
  
    int i;  
  
    int* arr;  
  
};
```

struct S* ptrs = (struct S*)malloc(sizeof(struct S)); 目的是放到堆区(与柔性数组一致)

ptrs->arr = (int*)malloc(40);

int* arr_2 = (int*)realloc(ptrs->arr, 80);

ptrs->arr = arr_2;

但是这个方法要两次 malloc, 不推荐

6 《C 语言结构体》

1 结构体

```
struct Name{  
  
    int a;  
  
    char b;  
  
    float c;  
  
} s1, s2 = {12, 'a', 0.3};
```

此处如果结构体定义在 main 函数外部, 则为 s1 和 s2 为全局变量, 如果没有 Name 则是匿名结构

体, 此时只能用 s1, s2 不能在创建其他的对象

可以: struct Name s1; 也可以初始化

struct Name{struct Name* str_ptr;;} 结构体可以把自身的指针存放在里面, 由于指针只占用 4 或 8 byte 但不能存放 **struct Name st;** 因为无法确定结构体总体大小

结构体的数据存储方式:

- (1) 第一个变量存储在偏移量为 0 的起始地址处
- (2) 其他变量的地址偏移量 = 最小整数倍 of min(编译器默认对齐数与该变量字节大小的)
(中间的字节空间都是空的)
- (3) 结构体的占用的总空间 = 整数倍 of max(所有变量对齐数)
各变量的对齐数是: min(编译器默认对齐数与该变量字节大小的)
- (4) 结构体里嵌套了其他结构体, 则该嵌套的结构体的所占总空间为自身大小, 对齐到偏移量为自身里最大对齐数的整数倍, 该空间总大小 = 整数倍 of max(所有对齐数包括嵌套的结构体)
(结构体自身的对齐数是自己内部的 max(内部变量的对齐数))

结构体的位段一般不使用, 因为跨平台效果不好。

2 枚举

```
enum Day{  
  
    Mon = 1,    //枚举常量 Mon = 1, 是初始值, 默认 = 0; 后面的依次递增  
  
    Tues,  
  
    Wed,  
  
};
```

Note that: 每个枚举的内容后面都是 , 逗号

enum d = Wed; //枚举只有在定义变量时才占用空间, 也可直接用枚举里定义的类型

枚举量是有 int 值的 默认从 0→..., 也可以自己修改例如: Mon = 1;

为什么要用枚举:

- (1) 增加代码的可读性
- (2) 和#define 定义的相比较 enum 有类型检查, 更加严谨
- (3) 防止命名污染 (封装)
- (4) 便于调试
- (5) 使用方便, 一个可以定义多个变量

3 联合体

```
union Un{
    int a;
    char b;
};

union Un u = {1, 'a'};
```

u u.a u.c 的地址都是一样的，所占的空间是最大对齐数的整数倍，共享一个空间联合体里的数据类型同一时间每次只能使用里面的一个数据类型（其他数据会被修改，因为同一个内存）

7 《C 语言文件处理》

文件处理

每个被使用的文件都是在内存里有个文件信息区(是一个结构体 FILE) 因此这个文件的地址就是 FILE* FILE* fp 这个指针对应的就是该地址的文件的存储空间

文件信息区的地址（确定文件所在内存空间地址）的函数:

```
FILE* fopen(const char* filename, const char* mode)
```

注意: 参数 **const char* filename** (不是本地路径的需要绝对路径 \ \ 第一个 \ 是转义符)

使用完 **fclose(fp);** （fp=NULL;）

FILE* fp = fopen(.....); 这个地址是为了确定这个文件信息区的储存器的空间范围，从而可以通过读写函数对其内部内容操作

读写过程（通过文件的所在位置(地址)对其操作):

常用函数如:

```
int fputc(int character, FILE* fp);    int character 是把字符强转为 ASIIC 码值
```

```
int fputs(const char *str, FILE *stream);
```

8 《C 语言编译预处理》

1 程序的编译过程

main.c → 编译过程（预处理，编译，汇编）→ 链接过程

编译	预处理过程	头文件包含， #define 定义被替换并删除 define ，注释删除，文本操作
	编译过程	把预处理后的文件编译成汇编语言
	汇编过程	把汇编代码转换为 2 进制代码 每个原文件都有符号表
链接	链接过程	合并段表，符号表的合并和重定位 （符号表的目的是可以跨文件链接）

2 宏 #define

① 宏函数

```
#define name(ARGUMENTS)    表达式关于 ARGUMENTS
```

#undef 宏定义名字

例如: **offsetof** 计算结构体内数据的偏移量

```
#define OFFSETOF(type, m_name)    (size_t)&(((type*)0)->m_name)
```

(# 和 ## 符号拼接作为了解)

② 宏判断

```
#ifdef                    判断某个宏是否已定义
```

```
#ifndef                   判断某个宏是否没有被定义
```

```
#define                   定义宏（通常配合条件编译使用）
```

```
#undef                   在此之后不再使用这个宏定义
```



```
#if                        更复杂的条件判断（可以加表达式）
```

```
#else                      否则的情况
```

```
#elif                      多个条件判断时使用
```

```
#endif                    结束条件编译区块
```

宏是替换, 与 **typedef** 不一样:

```
typedef 原有名字    newName;
```

```
typedef struct Name {.....} newName;
```

```
typedef char* String;        指针新名字 String
```

```
typedef struct Node {..... } Node, *NodePtr; 结构体指针 NodePtr 相当于 struct Node*, 而 Node 相
```

当于 struct Node

```
typedef int(*FuncPtr) (int, char, ...);        该结构的函数指针的新名字 FunPtr
```