

# 动态内存管理

## 本章重点

- 为什么存在动态内存分配
- 动态内存函数的介绍
  - malloc
  - free
  - calloc
  - realloc
- 常见的动态内存错误
- 几个经典的面试题
- 柔性数组

## 正文开始

### 为什么存在动态内存分配

我们已经掌握的内存开辟方式有：

```
int val = 20; //在栈空间上开辟四个字节
char arr[10] = {0}; //在栈空间上开辟10个字节的连续空间
```

但是上述的开辟空间的方式有两个特点：

1. 空间开辟大小是固定的。
2. 数组在申明的时候，必须指定数组的长度，它所需要的内存在编译时分配。

但是对于空间的需求，不仅仅是上述的情况。有时候我们需要的空间大小在程序运行的时候才能知道，那数组的编译时开辟空间的方式就不能满足了。这时候就只能试试动态内存开辟了。

### 动态内存函数的介绍

#### malloc和free

C语言提供了一个动态内存开辟的函数：

```
void* malloc (size_t size);
```

这个函数向内存申请一块**连续可用**的空间，并返回指向这块空间的指针。

- 如果开辟成功，则返回一个指向开辟好空间的指针。
- 如果开辟失败，则返回一个NULL指针，因此malloc的返回值一定要做检查。
- 返回值的类型是 `void*`，所以malloc函数并不知道开辟空间的类型，具体在使用的时候使用者自己来决定。
- 如果参数 `size` 为0，malloc的行为是标准是未定义的，取决于编译器。

C语言提供了另外一个函数free，专门是用来做动态内存的释放和回收的，函数原型如下：

```
void free (void* ptr);
```

free函数用来释放动态开辟的内存。

- 如果参数 `ptr` 指向的空间不是动态开辟的，那free函数的行为是未定义的。
- 如果参数 `ptr` 是NULL指针，则函数什么事都不做。

malloc和free都声明在 `stdlib.h` 头文件中。举个例子：

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    //代码1
    int num = 0;
    scanf("%d", &num);
    int arr[num] = {0};
    //代码2
    int* ptr = NULL;
    ptr = (int*)malloc(num*sizeof(int));
    if(NULL != ptr)//判断ptr指针是否为空
    {
        int i = 0;
        for(i=0; i<num; i++)
        {
            *(ptr+i) = 0;
        }
    }
    free(ptr);//释放ptr所指向的动态内存
    ptr = NULL;//是否有必要？
    return 0;
}
```

## calloc

C语言还提供了一个函数叫 `calloc`，`calloc` 函数也用来动态内存分配。原型如下：

```
void* calloc (size_t num, size_t size);
```

- 函数的功能是为 `num` 个大小为 `size` 的元素开辟一块空间，并且把空间的每个字节初始化为0。
- 与函数 `malloc` 的区别只在于 `calloc` 会在返回地址之前把申请的空间的每个字节初始化为全0。举个例子：

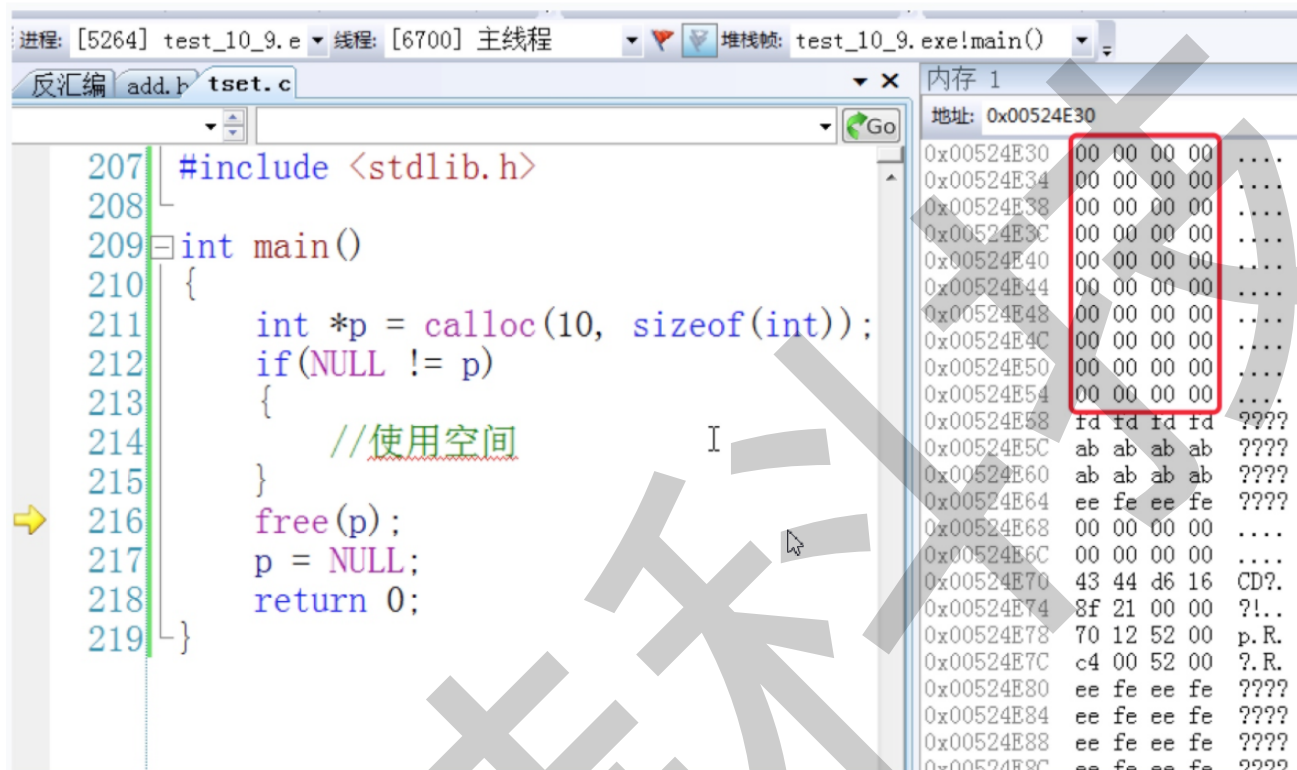
```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main()
{
    int *p = calloc(10, sizeof(int));
    if(NULL != p)
    {
        //使用空间
    }
}
```

```

}
free(p);
p = NULL;
return 0;
}

```



所以如何我们对申请的内存空间的内容要求初始化，那么可以很方便的使用calloc函数来完成任务。

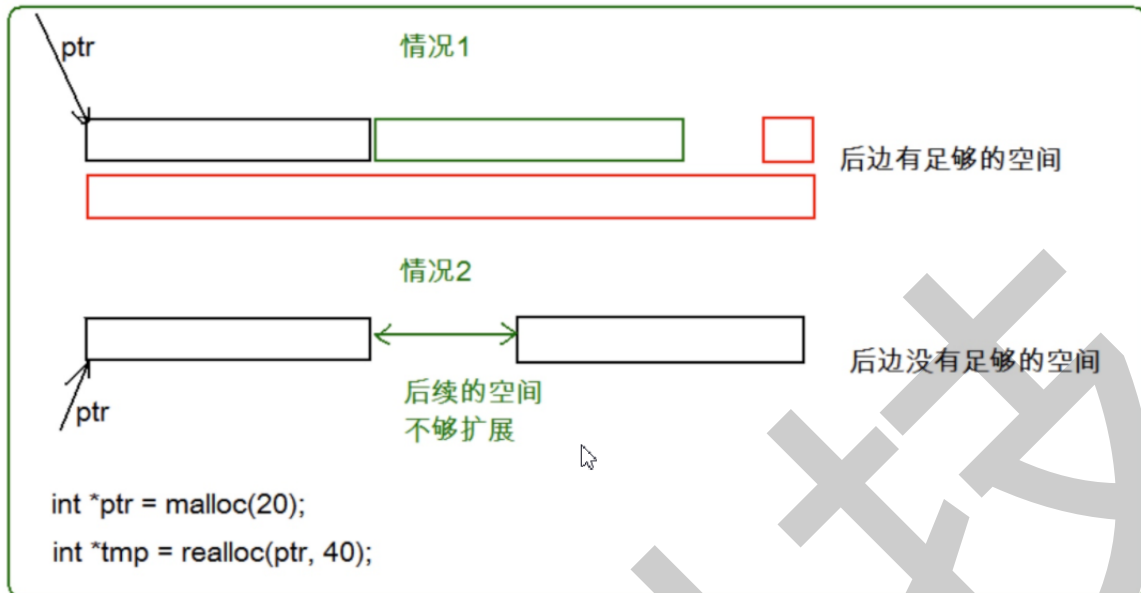
## realloc

- realloc函数的出现让动态内存管理更加灵活。
- 有时我们会发现过去申请的空间太小了，有时候我们又会觉得申请的空间过大了，那为了合理的时候内存，我们一定会对内存的大小做灵活的调整。那 `realloc` 函数就可以做到对动态开辟内存大小的调整。函数原型如下：

```
void* realloc (void* ptr, size_t size);
```

- `ptr` 是要调整的内存地址
- `size` 调整之后新大小
- 返回值为调整之后的内存起始位置。
- 这个函数调整原内存空间大小的基础上，还会将原来内存中的数据移动到 新 的空间。
- realloc在调整内存空间的是存在两种情况：
  - 情况1：原有空间之后有足够大的空间

- 情况2：原有空间之后没有足够大的空间



**情况1** 当是情况1 的时候，要扩展内存就直接原有内存之后直接追加空间，原来空间的数据不发生变化。**情况2** 当是情况2 的时候，原有空间之后没有足够多的空间时，扩展的方法是：在堆空间上另找一个合适大小的连续空间来使用。这样函数返回的是一个新的内存地址。由于上述的两种情况，realloc函数的使用就要注意一些。举个例子：

```
#include <stdio.h>

int main()
{
    int *ptr = malloc(100);
    if(ptr != NULL)
    {
        //业务处理
    }
    else
    {
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    //扩展容量
    //代码1
    ptr = realloc(ptr, 1000); //这样可以吗？(如果申请失败会如何？)

    //代码2
    int *p = NULL;
    p = realloc(ptr, 1000);
    if(p != NULL)
    {
        ptr = p;
    }
    //业务处理
    free(ptr);
    return 0;
}
```

## 常见的动态内存错误

- 对NULL指针的解引用操作

```
void test()
{
    int *p = (int *)malloc(INT_MAX/4);
    *p = 20; //如果p的值是NULL, 就会有问题
    free(p);
}
```

- 对动态开辟空间的越界访问

```
void test()
{
    int i = 0;
    int *p = (int *)malloc(10*sizeof(int));
    if(NULL == p)
    {
        exit(EXIT_FAILURE);
    }
    for(i=0; i<=10; i++)
    {
        *(p+i) = i; //当i是10的时候越界访问
    }
    free(p);
}
```

- 对非动态开辟内存使用free释放

```
void test()
{
    int a = 10;
    int *p = &a;
    free(p); //ok?
}
```

- 使用free释放一块动态开辟内存的一部分

```
void test()
{
    int *p = (int *)malloc(100);
    p++;
    free(p); //p不再指向动态内存的起始位置
}
```

- 对同一块动态内存多次释放

```
void test()
{
    int *p = (int *)malloc(100);
    free(p);
    free(p); //重复释放
}
```

- 动态开辟内存忘记释放（内存泄漏）

```
void test()
{
    int *p = (int *)malloc(100);
    if(NULL != p)
    {
        *p = 20;
    }
}

int main()
{
    test();
    while(1);
}
```

忘记释放不再使用的动态开辟的空间会造成内存泄漏。 切记： 动态开辟的空间一定要释放，并且正确释放。

## 几个经典的笔试题

题目1：

```
void GetMemory(char *p)
{
    p = (char *)malloc(100);
}
void Test(void)
{
    char *str = NULL;
    GetMemory(str);
    strcpy(str, "hello world");
    printf(str);
}
```

请问运行Test 函数会有什么样的结果？

题目2：

```

char *GetMemory(void)
{
    char p[] = "hello world";
    return p;
}
void Test(void)
{
    char *str = NULL;
    str = GetMemory();
    printf(str);
}

```

请问运行Test 函数会有什么样的结果？

题目3：

```

void GetMemory(char **p, int num)
{
    *p = (char *)malloc(num);
}
void Test(void)
{
    char *str = NULL;
    GetMemory(&str, 100);
    strcpy(str, "hello");
    printf(str);
}

```

请问运行Test 函数会有什么样的结果？

题目4：

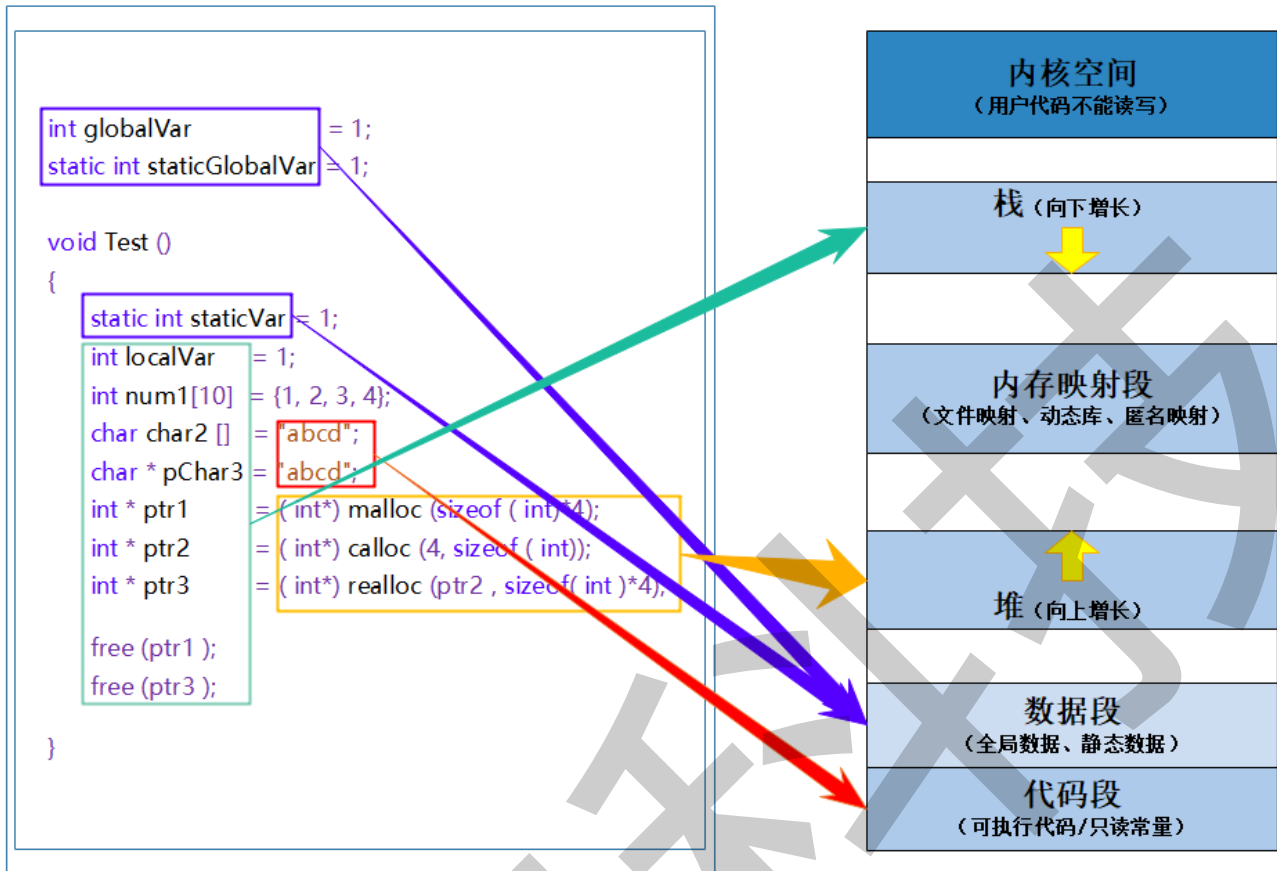
```

void Test(void)
{
    char *str = (char *) malloc(100);
    strcpy(str, "hello");
    free(str);
    if(str != NULL)
    {
        strcpy(str, "world");
        printf(str);
    }
}

```

请问运行Test 函数会有什么样的结果？

## C/C++程序的内存开辟



C/C++程序内存分配的几个区域：

1. 栈区 (stack)：在执行函数时，函数内局部变量的存储单元都可以在栈上创建，函数执行结束时这些存储单元自动被释放。栈内存分配运算内置于处理器的指令集中，效率很高，但是分配的内存容量有限。栈区主要存放运行函数而分配的局部变量、函数参数、返回数据、返回地址等。
2. 堆区 (heap)：一般由程序员分配释放，若程序员不释放，程序结束时可能由OS回收。分配方式类似于链表。
3. 数据段 (静态区) (static) 存放全局变量、静态数据。程序结束后由系统释放。
4. 代码段：存放函数体 (类成员函数和全局函数) 的二进制代码。

有了这幅图，我们就可以更好的理解在《C语言初识》中讲的static关键字修饰局部变量的例子了。

实际上普通的局部变量是在**栈区**分配空间的，栈区的特点是在上面创建的变量出了作用域就销毁。

但是被static修饰的变量存放在**数据段 (静态区)**，数据段的特点是在上面创建的变量，直到程序结束才销毁所以生命周期变长。

## 柔性数组

也许你从来没有听说过**柔性数组 (flexible array)** 这个概念，但是它确实是存在的。C99 中，结构中的最后一个元素允许是未知大小的数组，这就叫做『柔性数组』成员。



例如：

```
typedef struct st_type
{
    int i;
    int a[0]; //柔性数组成员
}type_a;
```

有些编译器会报错无法编译可以改成：

```
typedef struct st_type
{
    int i;
    int a[]; //柔性数组成员
}type_a;
```

**柔性数组的特点：**

- 结构中的柔性数组成员前面必须至少一个其他成员。
- sizeof 返回的这种结构大小不包括柔性数组的内存。
- 包含柔性数组成员的结构用 malloc ()函数进行内存的动态分配，并且分配的内存应该大于结构的大小，以适应柔性数组的预期大小。

例如：

```
//code1
typedef struct st_type
{
    int i;
    int a[0]; //柔性数组成员
}type_a;
printf("%d\n", sizeof(type_a)); //输出的是4
```

**柔性数组的使用**

```
//代码1
int i = 0;
type_a *p = (type_a*)malloc(sizeof(type_a)+100*sizeof(int));
//业务处理
p->i = 100;
for(i=0; i<100; i++)
{
    p->a[i] = i;
}
free(p);
```

这样柔性数组成员a，相当于获得了100个整型元素的连续空间。

**柔性数组的优势**

上述的 type\_a 结构也可以设计为：

```

//代码2
typedef struct st_type
{
    int i;
    int *p_a;
}type_a;
type_a *p = malloc(sizeof(type_a));
p->i = 100;
p->p_a = (int *)malloc(p->i*sizeof(int));

//业务处理
for(i=0; i<100; i++)
{
    p->p_a[i] = i;
}

//释放空间
free(p->p_a);
p->p_a = NULL;
free(p);
p = NULL;

```

上述 代码1 和 代码2 可以完成同样的功能，但是 方法1 的实现有两个好处：**第一个好处是**：方便内存释放

如果我们的代码是在一个给别人用的函数中，你在里面做了二次内存分配，并把整个结构体返回给用户。用户调用free可以释放结构体，但是用户并不知道这个结构体内的成员也需要free，所以你不能指望用户来发现这个事。所以，如果我们将结构体的内存以及其成员要的内存一次性分配好了，并返回给用户一个结构体指针，用户做一次free就可以把所有的内存也给释放掉。

**第二个好处是**：这样有利于访问速度。

连续的内存有益于提高访问速度，也有益于减少内存碎片。（其实，我个人觉得也没多高了，反正你跑不了要用做偏移量的加法来寻址）

扩展阅读：

[C语言结构体里的数组和指针](#)

本章完



比特科技