5. 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
 - o malloc
 - free
 - o calloc
 - o realloc
- 常见的动态内存错误
- 几个经典的笔试题
- 柔性数组

正文开始

1. 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存开辟了。

2. 动态内存函数的介绍

2.1 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: 比特就业课主页:https://m.cctalk.com/inst/s9yewhfr

```
比特就业课-专注IT大学生就业的精品课程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
    ptr = NULL;//是否有必要?
    return 0;
}
```

2.2 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 = (int*)calloc(10, sizeof(int));
    if(NULL != p)
    {
        //使用空间
    }
    free(p);
    比特就业课主页:https://m.cctalk.com/inst/s9yewhfr
```

```
  p = NULL;
  比特就业课-专注IT大学生就业的精品课程

  return 0;

  }
```

```
进程: [5264] test_10_9.e ▼ 线程: [6700] 主线程
                                            ▼ 💗 堆桟帧: test_10_9.exe!main()
                                                             ▼ ×
                                                                  内存 1
反汇编 add.b tset.c
                                                                  地址: 0x00524E30
             *
                                                          ▼ CGo
                                                                  0x00524E30
                                                                             00 00 00 00
     207
           #include <stdlib.h>
                                                                  0x00524E34
                                                                             00 00 00 00
     208
                                                                  0x00524E38
                                                                            00 00 00 00
                                                                  0x00524E3C
                                                                             00 00 00 00
                                                                                         . . . .
     209 int main()
                                                                  0x00524E40
                                                                            00 00 00 00
                                                                                         . . . .
     210 {
                                                                  0x00524E44
                                                                            00 00 00 00
00 00 00 00
                                                                  0x00524E48
                 int *p = calloc(10, sizeof(int));
                                                                                         . . . .
    211
                                                                            00 00 00 00 ....
                                                                  0x00524E4C
     212
                 if (NULL != p)
                                                                  0x00524E50
                                                                             00 00 00 00
                                                                                         . . . .
                                                                            00 00 00 00
                                                                  0x00524E54
     213
                                                                  0x00524E58
                                                                             fd fd fd fd ?????
                      //使用空间
                                                  Ι
     214
                                                                  0x00524E5C
                                                                             ab ab ab ab
                                                                                         ????
                                                                  0x00524E60 ab ab ab ab
                                                                                         2222
     215
                                                                  0x00524E64
                                                                             ee fe ee fe ????
    216
                free(p);
                                                                             00 00 00 00 ....
                                                                  0x00524E68
                                                        1
                                                                   x00524E6C
                                                                             00 00 00 00
     217
                 p = NULL:
                                                                  0x00524E70
                                                                             43 44 d6 16
                                                                                         CD?.
     218
                return 0;
                                                                             8f 21 00 00 ?!..
                                                                             70 12 52 00 p.R.
     219 -}
                                                                             c4 00 52 00
                                                                                         ?. R.
                                                                             ee fe ee fe ????
                                                                   x00524E84
                                                                            ee fe ee fe
                                                                  0x00524E88
                                                                            ee fe ee fe
                                                                  0×00524E8C
```

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。

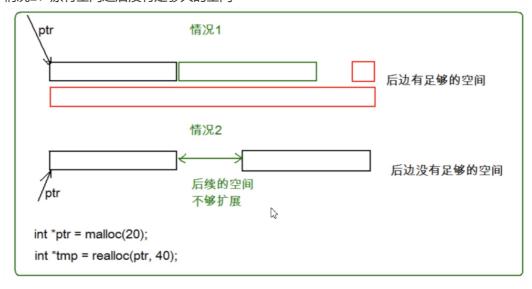
2.3 realloc

- realloc函数的出现让动态内存管理更加灵活。
- 有时会我们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 = (int*)malloc(100)
   if(ptr != NULL)
        //业务处理
   }
   else
        exit(EXIT_FAILURE);
   }
   //扩展容量
   //代码1
   ptr = (int*)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;
}
```

3. 常见的动态内存错误

3.1 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);
}
```

3.2 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);
}</pre>
```

3.3 对非动态开辟内存使用free释放

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

3.4 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
}
```

3.5 对同一块动态内存多次释放

3.6 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。

4. 几个经典的笔试题

4.1 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?

4.2 题目2:

```
tt特就业课-专注IT大学生就业的精品课程

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?

4.3 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);
}
```

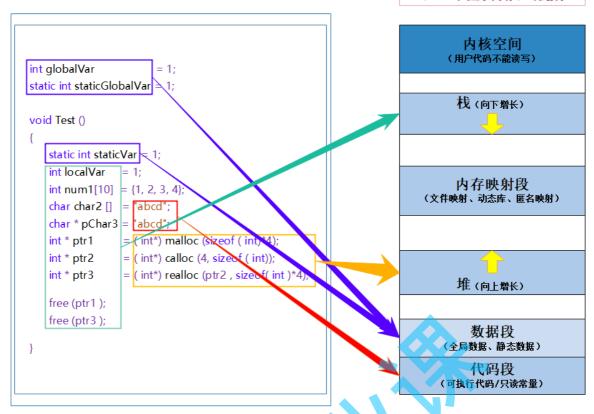
请问运行Test 函数会有什么样的结果?

4.4 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?

5. 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。

6. 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:

```
比特就业课-专注IT大学生就业的精品课程

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;
```

6.1 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
```

6.2 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。

6.3 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;
    比特就业课主页:https://m.cctalk.com/inst/s9yewhfr
```

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,如果我们把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

