编译器对栈的使用分析

实验环境: Visual Studio 2022, MASM

问题 1: 系统程序内存空间分布情况,如代码部分、全局变量部分、堆区、栈区等排列顺序;

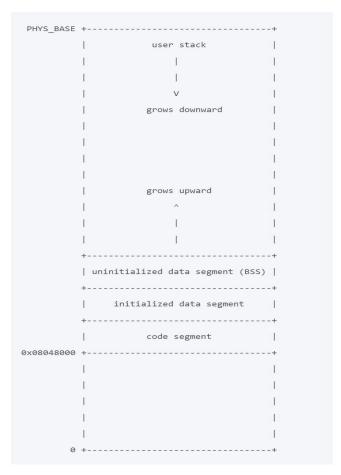
```
1 #include <stdio.h>
 2 #include <stdlib.h>
 3
 4 int global = 10;
 5
 6 int uninitialized;// BSS
 7
 8 void print_address()
 9 - {
10
       // heap
        int* heap = (int*)malloc(sizeof(int));
11
12
        *heap = 30;
        // stack
13
14
        int local = 20;
15
        printf("code segment: %p\n", (void*)print_address);
16
17
        printf("gloabal var: %p\n", (void*)&global);
18
        printf("BSS segment: %p\n", (void*)&uninitialized);
19
        printf("stack segment: %p\n", (void*)&local);
        printf("heap segment: %p\n", (void*)heap);
20
21
        free(heap);
22 }
23 int main()
24 - {
25
   print_address();
   return 0;
26
27 }
```

运行结果(除栈区地址,其他地址打印时默认省略了前面的0):

```
code segment: 0x401146
gloabal var: 0x404040
BSS segment: 0x404048
stack segment: 0x7ffddb4a92e4
heap segment: 0x20492a0
```

分析如下:

从操作系统课程中我们学习了 Virtual Memory Space 的相关知识,因此此处打印的不是真实的物理地址,而是虚拟内存地址,每一个 process 之间互不干扰。而在这段内存空间中,各部分的位置从低位开始是 process 的代码段空间,全局变量空间,未初始化变量空间(BSS),堆(向上增长,并留出增长空间),最后是栈(从 PHYS_BASE 向下增长)。PHYS_BASE 一般默认是 0xC0000000,其上方空间为 kernel memory。



这个是示意图:

而运行结果的显示也和我们的分析相吻合(将结果的打印句以从高位到低位的方式重新排列):

栈区地址: 0x7ffddb4a92e4

堆区地址: 0x0000020492a0(补足前面 5 位的 0)

未初始化全局变量地址: 0x000000404048 (补足前面 6 位的 0)

全局变量地址: 0x000000404040 (补足前面 6 位的 0) 代码段地址: 0x000000401146 (补足前面 6 位的 0)

```
#include <stdio.h>
   void recursion(int depth)
 3 * {
 4
     int stack_var = depth;
 5
 6
     if (depth < 10 || depth % 1000 == 0)
 7 +
 8
        printf("depth: %d, stack_address: %p\n", depth, (void
            *)&stack var);
 9
     }
10
11
     if (depth < 10000)
12 -
     {
13
         recursion(depth + 1);
14
     }
15
   }
16 int main()
17 - {
18
        recursion(1);
19
        return 0;
20 }
```

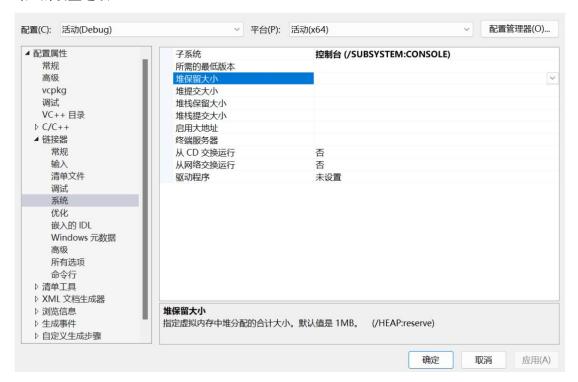
我通过递归函数不断压栈来探索系统给程序默认分配的栈空间大小,并设置了打印条件筛选,每 1000 深度进行打印,以及最大深度限制:

```
depth: 1, stack_address: 0x7ffcf662c65c
depth: 2, stack_address: 0x7ffcf662c62c
depth: 3, stack_address: 0x7ffcf662c5fc
depth: 4, stack_address: 0x7ffcf662c5cc
depth: 5, stack address: 0x7ffcf662c59c
depth: 6, stack_address: 0x7ffcf662c56c
depth: 7, stack address: 0x7ffcf662c53c
depth: 8, stack_address: 0x7ffcf662c50c
depth: 9, stack address: 0x7ffcf662c4dc
depth: 1000, stack_address: 0x7ffcf6620b0c
depth: 2000, stack address: 0x7ffcf6614f8c
depth: 3000, stack address: 0x7ffcf660940c
depth: 4000, stack_address: 0x7ffcf65fd88c
depth: 5000, stack_address: 0x7ffcf65f1d0c
depth: 6000, stack_address: 0x7ffcf65e618c
depth: 7000, stack_address: 0x7ffcf65da60c
depth: 8000, stack_address: 0x7ffcf65cea8c
depth: 9000, stack_address: 0x7ffcf65c2f0c
depth: 10000, stack_address: 0x7ffcf65b738c
```

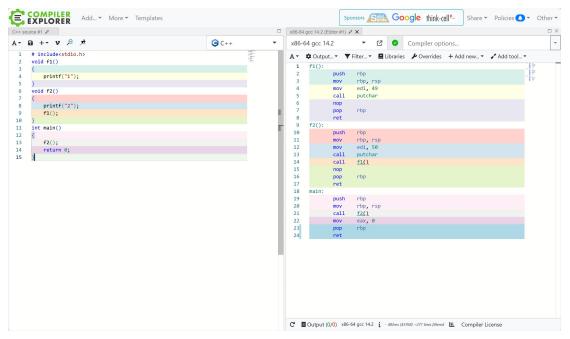
我发现可以达到最大深度而栈没有溢出,因此增加最大深度。最终在打印深度为 **21000** 后由于栈溢出报错。

分析:可以看出每次递归所占的栈空间大小为 0x65c-0x62c = 0x30 = 48 字节。而系统默认的程序栈空间,我们可以通过计算 21000*48 = 1008000 字节,22000*48 = 1056000 字节,而得到其约为 1MB(1024*1024 = 1048576 字节)

修改栈空间可以在 VS Studio 的项目属性中,选择配置属性,再选择链接器的系统,里面有对应的设置选项。



问题 3: 课堂作业内容。



如图所示,左边为源程序代码,右边为源程序代码的汇编结果。

分析:

- 1. 函数调用关系:
 - (1) Main 函数调用 f1
 - (2) f1 调用 f2
- 2. 栈的使用规则

在汇编结果中,可以看到函数 main、f1 和 f2 都有进入函数和结束函数时的栈操作: push rbp: 将 rbp 推入栈中,保存调用者的基址寄存器(即其前者的栈帧)。

Mov rbp, rsp: 将 rsp(栈指针)赋值给 rbp,设置新的栈帧(即自己的栈帧)pop rbp:将栈上的第一个元素取出放入 rbp,恢复调用者的基址寄存器ret:返回调用点,退出函数。

实际过程中,还有更详细的栈操作过程(举例假设):

sub rsp, 16: 为栈帧分配空间 lea rsp, ...: 释放栈帧空间

- 3. 调用过程的栈帧变化:每一个函数都对应一个 frame,里面含有该函数的相关信息,如参数,局部变量和返回地址等。而 frame 会在调用其他函数时保存,返回到原函数后恢复原来的 frame。当一个函数返回后(ret),其 frame 会销毁。
 - 4. 栈的增长方向: 与第一问相同, 栈从高位向低位增长。