

阅读 PL0 编译器相关文档：完成以下任务：

在 PL0 编译器中，函数 `interpret()` 在解释指令 LOD/STO 时的语义代码如下：

```
case LOD: // 指令格式 (LOD, l, a)
    stack[++top] = stack[base(stack, b, i.l) + i.a];
    break;
case STO: //指令格式 (STO, l, a)
    stack[base(stack, b, i.l) + i.a] = stack[top];
    printf("%d\n", stack[top]);
    top--;
    break;
```

- (a) 你“扩展”PL0 编译器，添加了 LEA/LODA/STOA 等指令。格式为：(LEA,l,a), (LODA,0,0) 和 (STOA,0,0)。其中“取地址”指令 LEA 用来获取名字变量在“运行时栈-stack”上“地址偏移”。而“间接读”指令 LODA 则表示以当前栈顶单元的内容为“地址偏移”来读取相应单元的值，并将该值存储到原先的栈顶单元中。而“间接写”指令 STOA 则将位于栈顶单元的内容，存入到次栈顶单元内容所代表的栈单元里，然后弹出栈顶和次栈顶。给出这样的 LODA/STOA/LEA 指令的语义代码。
- (b) 现在继续扩展 PL0 编译器。假设你实现了若干 C 风格的表达式、类型及其声明体系，并可编译如下程序：

```
int main()
{
    int i;
    int* q;
    int* a[10];
    int* (*b[10])[10];
    int* (*(*p)[10])[10];

    i = 100; q = &i; a[1] = q; b[1] = &a; p = &b;

    cout <<           p[0]           << endl; //输出 100，待补全
    cout <<           *p           << endl; //输出 100，待补全
} //程序
```

- 给出变量 a 和 p 的类型表达式。
注意，int 即为类型表达式。指针类型表示为 `pointer(T1)`，T1 为指针所指向对象的类型表达式，数组类型表示为 `array(number,T2)`，数组元素的个数 `number` 为常数值，T2 为数组元素的类型表达式。
- 根据 PL0 编译环境设定，上述程序中分配的总变量空间是多少？各个变量在活动记录中“地址偏移”是多少？
- 两条输出语句中不同的表达式各自仅包含唯一的名字变量 p。根据你的 C 语言知识，补全这两处输出语句中的源代码。
- 给出一个上述下划线处源代码对应的 PL0 代码（两处输出语句可任选其一产生 PL0

代码)。如需使用算术运算，可直接给出，例如，加法(ADD, 0, 0)，乘法(MUL, 0, 0)，以及加载常数于栈顶 (LIT, 0, 100)等指令。

- (c) 再扩展 PLO 编译器，你添加了“引用”声明及处理。一个引用变量也具有一个地址单元，其中存储着被“引用”的其他变量的地址偏移。

考虑如下程序片段：

```
int * &r=... // r 是一个引用变量，被引用对象是一个 int 指针变量。  
int func(int *i, int* &j, int k); // 函数 func 声明
```

对于函数调用：func(r, r, *r) 分别给出计算三个实参的“值”到 stack 栈顶的 PLO 代码。假设 r 的地址偏移为 3。

(a) PLO 编译器指令扩展.

1. LEA (取地址) 指令

case LEA : stack[++top] = base(stack, b, i.1) + i.a; break;

2. LODA (间接读)

case LODA : stack[top] = stack[stack[top]]; break;

3. STOA (间接写)

case STOA : stack[stack[top-1]] = stack[top];
top -= 2; break;

(b) C 风格表达式、类型及声明体系

1. 变量类型表达式

变量 'a' 类型表达式 `array(10, pointer(int))` 表示一个大小为 10 的数组，其元素为指向整型的指针。

变量 'p' 类型表达式 `pointer(array(10, pointer(array(10, pointer(int)))))` 的指针。表示一个指针，指向一个大小为 10 的数组，该数组每个元素都是指向另一个大小为 10 的整型指针数组。

2. 变量空间和地址偏移.

- 根据 PLO 环境设定，假设 int 类型占 1 个存储单元，pointer 类型也占 1 个存储单元。

- 总变量空间：'i'(1) + 'q'(1) + 'a'(10) + 'b'(10) + 'p'(1) = 23 个存储单元。

- 地址偏移：'i'[0] + 'q'[0] + 'a'[0] (1), ..., 'a'[9] (11), 'b'[0] (12), ..., 'b'[9] (21), 'p' (22).

3. PLO 代码示例 (输出语句)

假设选择输出 *p 值 (假设为 100)

LIT 0, 100

STO 0, 22

LOD 0, 22

LODA 0, 0

OPR 0, 21

(c) 引用声明及处理

func(r, r, *r) 调用的 PLO 代码. 假设 r 地址偏移为 3, x 地址偏移为 3.

LOD 0, 3

LODA 0, 0

LOD 0, 3

LOD 0, 3

LODA 0, 0

STO 0, 3

一. 针对如下 C 程序及其在 i386 Linux 下的汇编代码（片段）:

<pre>#include<stdio.h> union var{ char c[5]; int i; }; int main(){ union var data; char *c; data.c[0] = '2'; data.c[1] = '0'; data.c[2] = '1'; data.c[3] = '6'; data.c[4] = '\0'; c = (char*)&data; printf("%x %s\n",data.i,c) ; return 0; } //第一题 C 程序</pre>	<pre>.section .rodata .LC0: .string "%x %s\n" .text .globl main .type main,@function main: movl %esp, %ebp subl \$40, %esp andl \$-16, %esp movl \$0, %eax subl %eax, %esp movb \$50, -24(%ebp) movb \$48, -23(%ebp) movb \$44, -22(%ebp) movb \$0, -20(%ebp) leal -24(%ebp), %eax movl %eax, -28(%ebp) pushl -28(%ebp) pushl -24(%ebp) pushl \$.LC0 call printf addl \$16, %esp leave ret //第一题 汇编程序</pre>
---	---

- (a) 上述 C 程序的输出是什么? *data.i 的十六进制表示和 2016.*
- (b) 补全 10 处划线部分的汇编代码。

二. 针对如下 C 程序及其汇编代码（片段）：

<pre> #define N 2 // #define N 11 typedef struct POINT { int x, y ; char z[N]; struct POINT *next; } DOT; void f(DOT p) { p.x = 100; p.y = sizeof(p) ; p.z[1] = 'A' ; f(* (p.next)) ; } //第二题 C 程序 </pre>	<pre> .file "test1.c" .text .globl f .type f,@function f: pushl %ebp movl %esp, %ebp pushl %edi pushl %esi movl \$100, 8(%ebp) movl <u>\$56</u>, 12(%ebp) movb \$65, <u>17(%ebp)</u> subl \$8, %esp movl <u>4(%ebp)</u>, %eax subl \$24, %esp movl %esp, %edi movl %eax, %esi cld movl <u>0(%eax)</u>, %eax movl %eax, %ecx rep movsl call f addl \$32, %esp leal -8(%ebp), %esp popl %esi popl %edi leave ret // rep movsl 为数据传送指令，即，由源地址 esi 开始的 ecx 个字的数据传送到由 edi 指示的目的地址。 //当 N=11 时，生成的汇编代码片段 </pre>
<pre> .file "test1.c" .text .globl f .type f,@function f: pushl %ebp movl %esp, %ebp movl \$100, 8(%ebp) movl \$16, 12(%ebp) movb \$65, <u>14(%ebp)</u> movl <u>20(%ebp)</u>, %eax pushl <u>0(%eax)</u> pushl _____ pushl _____ pushl _____ call f addl \$16, %esp leave ret //当 N=2 时，生成的汇编代码片段。 </pre>	

- (a) 补全划线处的汇编代码； → 清理栈空间，特别是调用函数后用来移除传递给函数的参数。
- (b) 从运行时环境看，`addl $16, %esp` 和 `leal -8(%ebp), %esp` 这两条汇编指令的作用是什么？ → 调整栈指针到局部变量的开始。
- (c) 结合上述两种汇编代码，简述编译器在按值传递结构变量时的处理方式。
 编译器可能会在栈上分配一个新的结构体副本，并将内容复制到这个副本中。

三. 针对如下 C 程序及其汇编代码（片段）：

```
void g(int**);
int main()
{
    int line[10], i;
    int *p=line;
    for (i=0; i<10; i++)
        { *p=i; g(&p); }
    return 0;
}
void g(int**p)
{ (**p)++; (*p)++; }
//第三题 c 程序
```

(a) 补全下划线处的空白汇编代码；
 (b) main 函数中 for 循环结束时，
 数组 line 各元素值是多少？

元素值为将其索引加1。

```
.globl g
.type    g,@function
g:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    movl     8(%ebp), ④, %eax
    movl     (%eax), ⑤, %eax
    addl $1, ⑥ (%edx)
    movl     %eax ⑦, %eax
    addl $4, ⑧ %edx
    leave
    ret
```

//第三题函数 g 的汇编代码片段

```
.file "p.c"
.text
.globl main
.type    main,@function
main:
    pushl    %ebp
    movl     %esp, %ebp
    subl     $72, %esp
    andl     $-16, %esp
    movl     $0, %eax
    subl     %eax, %esp
    leal     -56(%ebp), %eax
    movl     %eax, -64(%ebp)
    movl     $0, -60(%ebp)
.L2:
    cmpl $9, ① -60(%ebp)
    jle .L5
    jmp .L3
.L5:
    movl     -64(%ebp), %edx
    movl     -60(%ebp), %eax
    movl     %eax, (%edx)
    subl     $12, %esp
    leal     -64(%ebp), %eax
    pushl    %eax
    call     g
    add $1, ② -60(%ebp)
    leal     -60(%ebp), %eax
    incl     (%eax)
    movl -60(%③ebp), %eax
.L3:
    movl     $0, %eax
    leave
    ret
```

//第三题函数 main 的汇编代码片段

四. 针对如下 C 程序及其汇编代码（片段）：

(1) 补全下划线处的空白汇编代码；

(2) 描述所用编译器对 C 分程序所声明变量的存储分配策略：用栈来为局部变量分配内存。

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int a=0, b = 0;
    { int a = 1; }
    { int b = 2;
      { int a = 3; }
    }
    return 0;
} //第四题 c 程序
```

```
main:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    subl $24, %esp
    andl $-16, %esp
    movl $0, %eax
    subl %eax, %esp
    movl $0, -4(%ebp)
    movl $0, -8(%ebp)
    movl $1, -16(%ebp)
    movl $2, -12(%ebp)
    movl $3, -20(%ebp)
    movl $0, %eax
    leave
    ret
//第四题 汇编代码片段
```

```
#include <stdio.h>
int main()
{
    int a[6]={0,1,2,3,4,5};
    int i=6,j=7;
    int *p = (int*)(&a+1);
    printf("%d\n",*(p-1));
    return 0;
} //第五题 c 程序
```

```
.LC0:
    .long 0
    .long 1
    .long 2
    .long 3
    .long 4
    .long 5
.LC1:
    .string "%d\n"
    .text
.globl main
.type main,@function
main:
    pushl %ebp
    movl %esp, %ebp
    pushl %edi
    pushl %esi
    subl $48, %esp
    andl $-16, %esp
    movl $0, %eax
    subl %eax, %esp
    leal -40(%ebp), %edi
    movl $.LC0, %esi
    cld
    movl $6, %eax
    movl %eax, %ecx
    rep
    movsl
    movl $6, -44(%ebp)
    movl $7, -48(%ebp)
    leal -40(%ebp), %eax
    addl $4, %eax
    movl %eax, -52(%ebp)
    subl $8, %esp
    movl -52(%ebp), %eax
    subl $4, %eax
    pushl $.LC1
    pushl $.LC1
    call printf
    addl $16, %esp
    movl $0, %eax
    leal -24(%ebp), %esp
    popl %esi
    popl %edi
    leave
    ret
```

//第五题 汇编代码片段

五. 仔细阅读所给 C 程序及其汇编代码片段。

(1) 指出波浪线处的汇编代码的作用：执行了

(2) 补全下划线处的空白汇编代码。内存块的复制操作。

六. 假设以下假想的程序采用静态嵌套作用域规则:

```

program staticLink
  procedure f(level, arg())
    //函数 f 有两个参数, 整型变量 level, 无参函数 arg

    procedure local() // 嵌套在 f 中的函数
      begin //无参函数 local, 返回一个整型值。
        return level;
      end

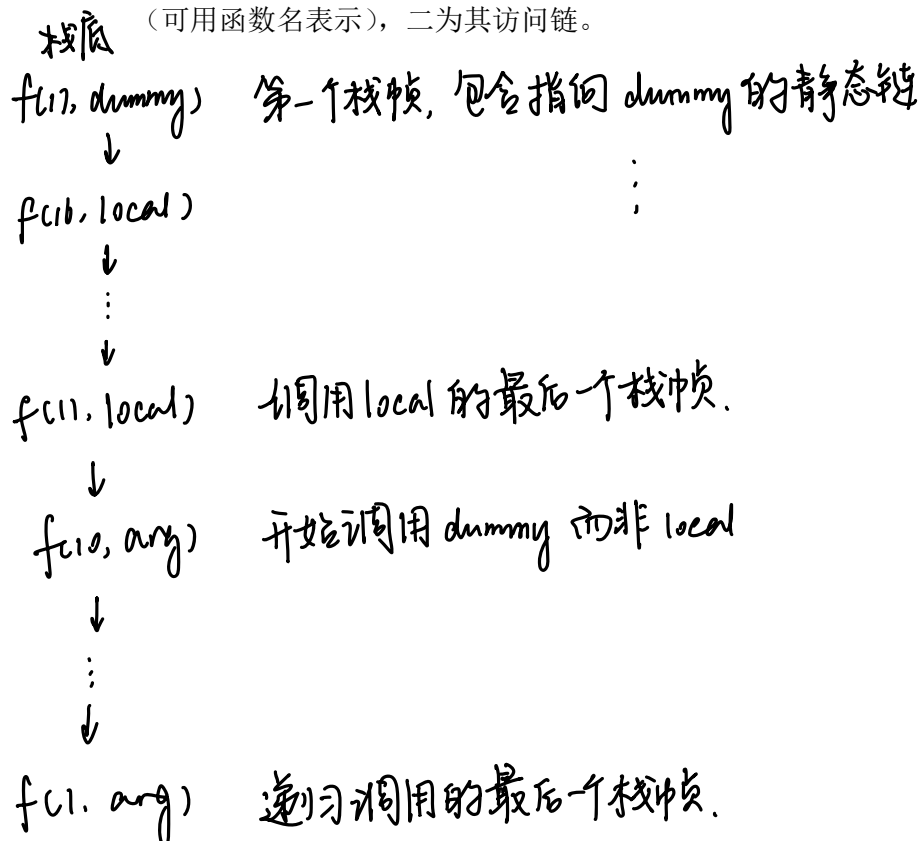
  begin //f 函数体
    if (level > 10) return f(level-1, local);
    else if (level > 1) return f(level-1, arg); else return arg();
  end

  procedure dummy()
  begin /*空的函数体*/end

begin //staticLink 函数体
  print(f(17, dummy));
end

```

- (a) 给出该程序运行结果: *None*
- (b) 给出函数调用 `f(17, dummy)` 执行时运行栈上包含活动记录最多时的相关图示。假设按照逆序方式传递参数; 函数作为参数传递时, 需要两个单元, 一为函数入口地址 (可用函数名表示), 二为其访问链。



3. (1)

Name	Category	Def	Ref	Diff
g	Variable	0	2	2
f	Variable	1	2	1
s	Variable	2	2	0
p _f	Parameter	1	1	0
p _s , p _t	Parameter	2	2	0
u, v	Parameter	2	2	0
w	Parameter	2	2	0

(2)

grandpa的活动记录将包括返回地址和局部变量g。
father的活动记录将包括返回地址、控制链接（指向grandpa）、参数p_f和局部变量f。
son和uncle的活动记录将包括返回地址、控制链接（指向father）、它们的参数（p_s, p_t对son；u, v, w对uncle）、以及son的局部变量s。

(3)

pushq %rbp：保存旧的基指针，为新的函数调用准备。
movq %rsp,%rbp：设置新的基指针，这是当前函数堆栈帧的开始。
lea -32(%rsp),%rsp：为局部变量分配空间。
movq %rdi,-24(%rbp)：保存传入的第一个参数（父指针）到局部变量。
movw %si,-8(%rbp)和movw %dx,-16(%rbp)：保存其他传入的参数。
接下来的几行执行变量之间的赋值，更新g, f, s的值。