

- [练习6.2.1](#)
- [练习6.2.2](#)
- [练习7.1.1](#)
- [练习7.1.2](#)

## 练习6.2.1

假定图6-26 中的函数**widen** 可以处理图6-25a 的层次结构中的所有类型，翻译下列表达式。假定**d** 是**char** 型，**s** 和**t** 是**short** 型，**x** 是**float** 型。

1.  $x = s + d$

```
t1 = (int)s
t2 = (int)d
t3 = t1 + t2
x = (float)t3
```

2.  $x = (s + d)/(t + x)$

```
t1 = (int)s
t2 = (int)d
t3 = t1 + t2
t4 = (int)t
t5 = (int)x
t6 = t4 + t5
t7 = t3 / t6
x = (float)t7
```

## 练习6.2.2

在图6-36 的语法制导定义中添加处理下列控制流构造的规则

1.  $S \rightarrow \text{repeat } S_1 \text{ until } B$ , 当**B**为真时结束循环

```
S1.next = newlabel()
B.true = S.next
B.false = newlabel()
S.code = label(B.false) || S1.code || label(S1.next) || B.code
```

## 2. $S \rightarrow \text{for}(S_1; B; S_2)S_3$

```
S1.next = newlabel()
B.true = newlabel()
B.false = S.next
S2.next = S1.next
S3.next = newlabel()
S.code = S1.code
    || label(S1.next) || B.code
    || label(B.true) || S3.code
    || label(S3.next) || S2.code
    || gen('goto', S1.next)
```

## 练习7.1.1

考虑C语言的函数**f**和**g**：按照图7-7的约定，不考虑编译器优化，讨论当**f**调用**g**而**g**即将返回时运行时栈的状态，其中**f**的参数**a = 3**。只需要讨论返回值、参数、控制链和代码中体现的局部数据。指出

```
int g(int *);
int f(int a){
    int i = a + 2;
    return g(&i);
}
int g(int *b){
    int j = *b;
    return j+2;
}
```

### 1.哪个函数在栈中为各个元素创建了所使用的空间

函数**f**在栈上为参数**a**和局部变量**i**创建了空间。函数**g**在栈上为指针参数**b**和局部变量**j**创建了空间。

### 2.哪个函数写入了各个元素的值？参数、返回值和局部变量的值是什么

函数**f**写入了**a**和**i**的值。**a**是函数**f**被调用时传入的参数，值为3。**i**则为**a + 2**,结果为5。函数**g**写入了**\*b**和**j**的值。**\*b**是从**f**传递的**i**的值，即5。所以**j**是5。返回值此时是由**g**写入的，**j + 2**，即7。

### 3.这些元素属于哪个活动记录

参数 **a**、局部变量 **i** 以及 **f** 函数调用 **g** 的返回地址属于 **f** 的活动记录。 参数 **b**、局部变量 **j** 以及 **g** 返回到 **f** 的地址属于 **g** 的活动记录。

# 练习7.1.2

考虑下面的**Fibonacci**函数： 嵌套在**fib0**中的是**fib1**，它假设**n >= 2**并计算第**n**个**Fibonacci**数。 嵌套在**fib1**中的是**fib2**，它假设**n >= 4**。 请注意，**fib1**和**fib2**都不需要检查基本情况。 我们考虑从对**main**的调用开始，直到（对**fib0(1)**的）第一次调用即将返回的时段。

```
fun main(){
  let
    fun fib0(n) =
      let
        fun fib1(n)=
          let
            fun fib2(n) =fib1(n-1) + fib1(n-2)
          in
            if n >= 4 then fib2(n)
            else fib0(n-1) + fib0(n-2)
          in
            if n>= 2 then fib1(n)
          end
        in
          fib0(4)
        end;
      }
}
```

1.请描述出当时的活动记录栈，并给出栈中的各个活动记录的访问链。

Real Parameters: None
Main
Access Link: Main
Real Parameters:
Integer n=4
fib0
Access Link: fib0(4) --> main()
Real Parameters:

Integer n=4
fib1
Access Link: fib1(4) --> fib0(4)
Real Parameters:
Integer n=4
fib2
Access Link: fib2(4) --> fib1(4)
Real Parameters:
Integer n=3
fib1
Access Link: fib1(3) --> fib0(4)
Real Parameters:
Integer n=2
fib0
Access Link: fib0(2) --> main()
Real Parameters:
Integer n=2
fib1
Access Link: fib1(2) --> fib0(2)
Real Parameters:
Integer n=1
fib0
Access Link: fib0(1) --> main()

2.假设我们使用**display**表来实现下图中的函数。请给出**fib0(1)**的第一次调用即将返回时的**display**表。同时指明那时在栈中的各个活动记录中保存的**display**表条目。

d[1]-->1    1. Main
d[2]-->15    2. fib0(4)

d[1]-->1	1. Main
d[3]-->13	3. d[2]
d[4]-->7	4. fib1(4)
	5. d[3]
	6. fib2(4)
	7. d[4]
	8. fib1(3)
	9. d[3]
	10. fib0(2)
	11. d[2]
	12. fib1(2)
	13. d[3]
	14. fib0(1)
	15. d[2]