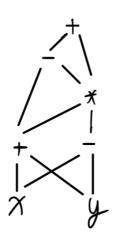
## **Assignment10**

≡ ID	2019K8009929039
<b>≡</b> name	周鹏宇

练习6.1.1: 为下列表达式构建 DAG 并指出每个子表达式的值 编码

$$((x + y) - ((x + y) * (x - y))) + ((x + y) * (x - y))$$

### 构建出DAG图:



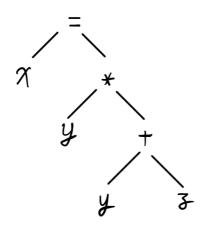
### 值编码:

1	id	到x对应的条目	
2	id	到y对应的条目	
3	+	1	2
4	-	1	2
5	*	3	4
6	-	3	5
7	+	6	5

### 练习6.1.2: 将语句 x = y \* (y + z) 翻译为

- 1. 抽象语法树
- 2. 四元式序列
- 3. 三元式序列
- 4. 间接三元式序列

1.



2.

+	у	z	$t_1$
*	у	$t_1$	$t_2$
=	$t_2$		х

3.

+	у	z
*	у	(0)
=	a	(1)

4.

0	(0)
1	(1)

2 (2)

练习6.1.3:确定下列声明序列中各个标识符的类型和相对地址,这里我们使用龙书 6.3.2 中提到的文法。

```
float x;
record { float x; float y; } p;
record {
         record { int tag; float x; } m;
         float y;
} q;
```

SDT:

```
S ->
                      {top = new Evn(); offset = 0;}
   D
D -> T id;
                      {top.put(id.lexeme, T.type, offset);
                      offset += T.width}
     D1
D -> ε
T -> int
                      {T.type = interget; T.width = 4;}
T -> float
                      {T.type = float; T.width = 8;}
T -> record '{'
                      {Evn.push(top), top = new Evn();
                      Stack.push(offset), offset = 0;}
     D '}'
                      {T.type = record(top); T.width = offset;
                       top = Evn.top(); offset = Stack.pop();}
```

#### 标识符类型和相对地址

```
line id
                        offset
            type
 1) x
            float
 2) x
            float
 2) y
            float
 2) p
            record()
 3) tag
            int
                        0
 3) x
            float
                       4
 3) y
            float
                       12
 3) m
            record()
                        0
 3) q
            record()
```

Assignment10 3

# 练习6.1.4: 考虑龙书图 6-22 的翻译方案,翻译赋值语句 x = a[b[i][j]][c[k]];

并给出注释语法分析树。

```
S \rightarrow id = E; { gen(top.get(id.lexeme)'='E.addr); }
   | \quad L = E ; \quad \{ \ gen(L.array.base\ '['\ L.addr\ ']'\ '='\ E.addr); \ \}
E \rightarrow E_1 + E_2  { E.addr = new Temp(); gen(E.addr'='E_1.addr'+'E_2.addr); }
                { E.addr = top.get(id.lexeme); }
    \{ E.addr = \mathbf{new} \ Temp(); 
                   gen(E.addr'='L.array.base'['L.addr']'); \}
L \rightarrow id [E] \{ L.array = top.get(id.lexeme);
                   L.type = L.array.type.elem;
                   L.addr = new Temp();
                     gen(L.addr'='E.addr'*'L.type.width); 
    | L_1 [E]  { L.array = L_1.array;
                     L.type = L_1.type.elem;
                     t = \mathbf{new} \ Temp();
                     L.addr = new Temp();
                     gen(t'='E.addr'*'L.type.width);
                     gen(L.addr'='L_1.addr'+'t);
```

图 6-22 处理数组引用的语义动作

```
t_1=i*bi_{width} t_2=j*bj_{width} t_3=t_1+t_2 t_4=b[t_3] t_5=t_4*ai_{width} (此处将a视为a[i][j],t_8同)
```

$$t_6 = k * c_{width}$$

$$t_7=c[t_6]$$

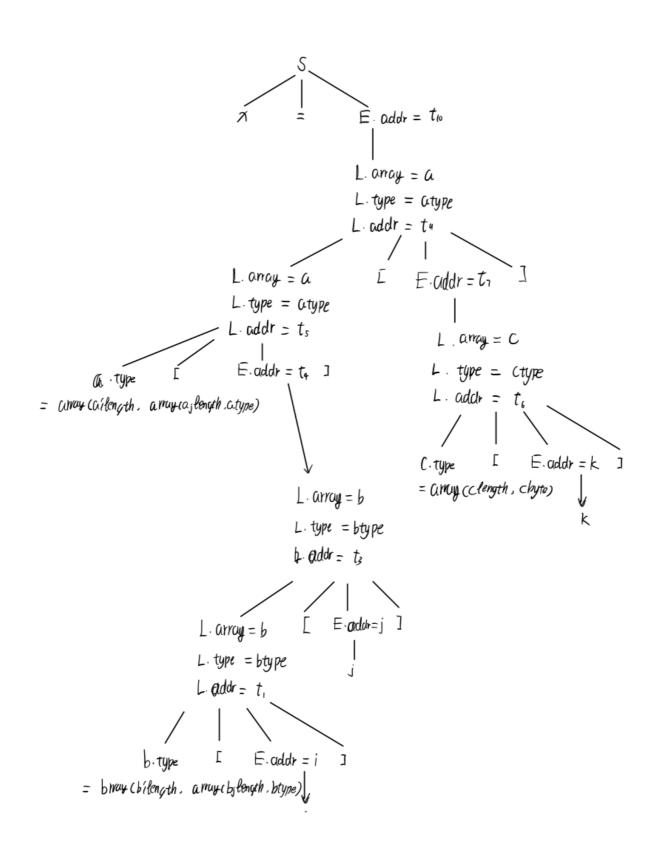
$$t_8 = t_7 * aj_{width}$$

$$t_9 = t_5 + t_8$$

$$t_10=a[t_9]$$

$$x=t_{10}$$

有注释语法分析树如下:



6