

# 试题分析

—camp

唐文斌



## 题意简述

- 生成一个CAM程序
  - 该程序可以从纸带上读取输入
  - 对指定表达式进行求值
  - 并将计算结果保存在纸带上
- 表达式含有1~3个运算符
- 可能含有加法、减法、乘法及小括号

# CAM程序简介

- L <符号c>
  - 在当前单元格写入符号c (c = ?表示不改变)并左移
- R <符号c>
  - 在当前单元格写入符号c (c = ?表示不改变)并右移
- LOOP <符号表H>
- <循环体>
- END <符号表E>

# CAM程序例子 "a+1"

```
LOOP 0 1
      R ?
END ?
L ?           #移动到最后一位

LOOP 1
      L 0
END ?
L 1           #执行加1操作
```



# 数据分布

| 编号 | 表达式           |
|----|---------------|
| 1  | $a-1$         |
| 2  | $a+b$         |
| 3  | $a-b$         |
| 4  | $a-b+c$       |
| 5  | $a-(b+c)-d$   |
| 6  | $(a-b)+(1+c)$ |
| 7  | $a*b$         |
| 8  | $a+b*c$       |
| 9  | $a+b*(c-d)$   |
| 10 | $(a+b)*(c+d)$ |



## 得分情况

- 刘聪(山东) 34
- 陈瑜希(江苏) 30
- 周冬(安徽) 30
- 张煜承(江苏) 30
- 寿鹤鸣(安徽) 28
- 刘思壮(河北) 28



# 解法讨论

# 算法分析

- 基本思想——构造法
  - 构造基本的表达式运算
  - 将基本运算组合得到目标表达式
- 临时变量存储:
  - 内存(纸带) → 双端队列







# 后缀表达式

○  $a + b - c \rightarrow a b + c -$

## ○ 优点

- 存储空间为一个栈
- 操作数都在栈顶

## ○ 构造方法：遍历表达式树

# 算法分析 (con't)

- 使用一侧作为栈存储空间 (例如左侧)



- 模拟后缀表达式运算
  - 遇到操作数 → 压入栈中
  - 遇到操作符 → 取出两个操作符运算, 结果入栈
- 对应到纸带机需要操作:
  - (1) 写入常数1
  - (2) 拷贝变量值
  - (3) 实现加、减、乘法
  - (4) 保留答案

# ● ● ● | 算法分析 (con't)

- 由于操作是连续进行的, 为了上下文无关, 我们做如下约定:
  - 操作开始前(结束后), 读写头指向栈顶(最左侧)
  - 栈内的数值之间在纸带上用8分隔
- 任务:
  - 设计上述6种操作
  - 用到的一些设计技巧:
    - (1)if语句 (2)标记



# 技巧一：if语句

```
LOOP x           #如果当前位置为x则执行
    DO SOMETHING
END             #退出循环
```

## 技巧二：标记

- 用一个特别的字符代替原有字符，当操作完成时再改回
  - 目的：方便定位
  - 判断条件(控制循环) //见拷贝等
- 我们使用标记：
  - 用6/7标记已处理的0/1
  - 用4标记某一过程(循环)的结束

# 操作1: 写入常数1

## ○ 目标:

- 向栈顶添加一个1

|   |   |           |
|---|---|-----------|
| L | ? | #移到栈顶左边一位 |
| L | 8 | #添加分隔符    |
| L | 1 | #写入1      |
| R | ? | #恢复栈顶指针   |

## 操作2: 拷贝变量值

○ 将某一个操作数从纸带中拷贝到栈顶

○ 步骤1: 在栈顶添加分隔符8

○ 步骤2: 定位到操作数的最低位

|   |   |
|---|---|
| L | ? |
| R | 8 |
| L | ? |

- 根据栈顶元素个数(可由后缀表达式知)和待拷贝变量名, 计算需要向右跳过多少个整数
- 跳过一个整数的方法如下(跳过多于一个只需重复该代码)

|      |   |   |                 |
|------|---|---|-----------------|
| LOOP | 0 | 1 |                 |
|      |   | R | ?               |
| END  | ? |   | #移动到一个分隔符8(或者9) |
| R    | ? |   | #移动到下一个数的第一位    |

## 操作2: 拷贝变量值 (con't)

- 步骤2: 从最低位开始拷贝, 使用“标记”
  - 用6/7标记已拷贝的0/1
  - 用4标记拷贝过程结束
  - (2.1)先移动到最后一个未被拷贝的bit

```
LOOP 0 1
      R ?
END ?      #移动到非0/1位置
L ?       #读写头返回
```



## 操作2: 拷贝变量值 (con't)

- (2.2) 如果当前位是8, 标记拷贝过程结束

```
LOOP 8
      R 4
      L ?
END                                     #这是一个if语句
```

- (2.3/4) 如果当前位是0/1, 拷贝0/1到最前方

```
LOOP 0
      L 6                                     #标记为6
      LOOP 0 1 8
                L ?
      END ?                                 #移动到最前方

      R 0                                     #添加一个0
      L ?                                 #恢复读写头位置
END
```

## 操作2: 拷贝变量值 (con't)

- 步骤3: 在步骤2之外大循环, 遇到4退出, 此时读写头在4的位置
- 步骤4: 还原标记

```
R ?           #右移一位
LOOP 6 7
      LOOP 6   #6替换为0
            R 0
      END ?
      LOOP 7   #7替换为1
            R 1
      END ?
END ?
```

- 步骤5: 读写头返回栈顶 (DONE)

## 操作3/4: 加法(减法类似)

- **目标**: 在栈顶有加法操作数 $a$ ,  $b$ , 直接将右侧的 $b$ 修改为答案 $a + b$ , 并擦去 $a$ .
- **思路**: 从 $a$ 的低位开始, 逐位加到 $b$ 中
- 在 $b$ 中用“**标记**”, 6/7表示处理过的0/1
- **步骤1**: 找到 $a$ 的未操作的最低位

```
LOOP 0 1
      R ?
END ?
L ?
```

## 操作3: 加法 (con't)

- **步骤2:** 将该位加到b中, 由于a中这一位不会再用到, 我们直接将其标记为8
  - (2.1) 如果该位为0, b不变
    - (2.1.1) 先定位到待操作的位

```
R 8
LOOP 8
      R ?
END ?           #定位到第一个
LOOP 0 1
      R ?
END ?           #定位到目标位
L ?
```

# 操作3: 加法 (con't)

- (2.1.2) 对应位作相应标记

```
LOOP 1
      L 7
      R ?
END                                     #if当前位为1, 改为7
LOOP 0 8
      L 6
END                                     #如果是0, 则改为6
                                       #8表示超过b的长度
LOOP 0 1 6 7
      L ?
END ?                                   #回到b的首位之前
```

## 操作3: 加法 (con't)

- (2.2) 如果该位为1, 做对应加法
  - (2.2.1) 先定位到待操作的位
  - (2.2.2) 做加1操作, 并处理进位

```
LOOP 1                                #case1 : 如果被加位是1
    L 6                                #加1之后变为0, 标记为6
    LOOP 1
        L 0
    END ?                               #处理进位
    L 1                                #最后的0改成1
    R ?                                #将指针指向1(从而不与下面判断冲突)
END
LOOP 0 8                                #case2 : 如果被加位是0/8
    L 7                                #加1之后变成1, 标记为7
END
LOOP 0 1 6 7                            #返回b的首位之前
    L ?
END ?
```

## ● ● ● | 操作3: 加法 (con't)

- 步骤3: 返回a的首位(沿着0,1,8)
- 步骤4: 在步骤1,2,3外加一层大循环, 处理a的每一位
- 步骤5: 将a的无用位(均为8)擦除, 并恢复指针

## 操作5: 乘法

- 较为复杂, 是前面几种操作设计的综合
- **思想**: 在栈顶添加一个数 $c$ , 为原栈顶操作数 $a, b$ 的乘积. 然后再将乘积 $c$ 右移, 删除 $a, b$ .
- **步骤1**: 将读写头移动到 $b$ 的末位
- **步骤2**: 依次考虑 $b$ 的每一位(使用标记等方式控制循环)
  - (2.1) 若 $b$ 的最后一位为0, 只需修改标记等
  - (2.2) 若 $b$ 的最后一位为1, 将 $a$ 加到 $c$ 对应位上



## 操作6: 保留答案

- 当前答案在栈顶, 我们仅需保留第一个数
- **步骤1:** 移动到第一个数后方

```
LOOP 0 1  
      R ?  
END ?
```

#移动到第一个数后方

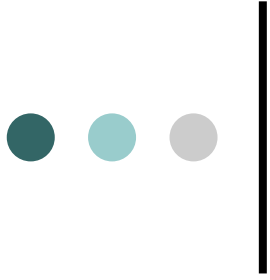
- **步骤2:** 擦除

```
LOOP 0 1 8  
      R 9  
END ?
```



# 主程序

- 对于读入表达式，构建后缀式
- 对于后缀式，依次产生相应的CAM程序



Thank You