编译原理第十章作业

2154312 郑博远

2. 试把以下程序划分为基本块并作出其程序流图。

```
read A, B
     F := 1
     C := A * A
     D := B * B
     if C < D goto L_1
     E := A * A
     F := F + 1
     E := E + F
     write E
     halt
L_1: E := B * B
     \mathbf{F} := \mathbf{F} + \mathbf{2}
     \mathbf{E} := \mathbf{E} + \mathbf{F}
     write E
     if E > 100 goto L_2
     halt
L_2: F := F - 1
     gotoL<sub>1</sub>
```

答: 首先, 求出四元式程序中各个基本块的入口语句:

- 1) 程序第一个语句;
- 2) 能由条件转移语句或无条件转移语句转移到的语句;
- 3) 紧跟在条件转移语句后面的语句。

下面代码中标蓝的语句即为入口语句:

```
\begin{aligned} & \text{read } A, B \\ & F := 1 \\ & C := A * A \\ & D := B * B \\ & \text{if } C < D \text{ goto } L_1 \end{aligned}
```

```
E := A * A

F := F + 1

E := E + F

write E

halt

L1: E := B * B

F := F + 2

E := E + F

write E

if E > 100 goto L2

halt

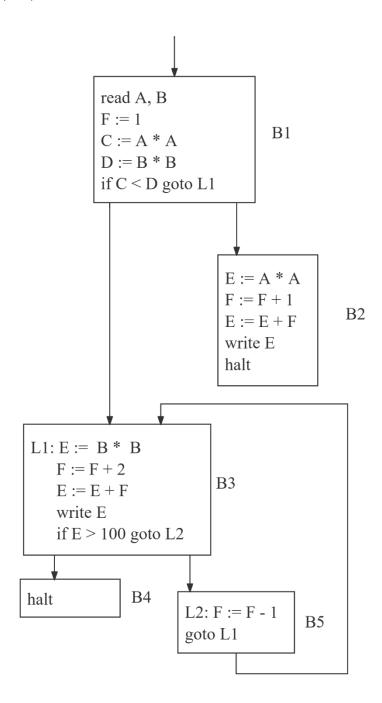
L2: F := F - 1

gotoL1
```

接着,对以上求出的每个入口语句,确定其所属的基本块。它是由该入口语句到下一入口语句(不包括该入口语句)、或到一转移语句(包括该转移语句)、或一停语句(包括该停语句)之间的语句序列组成的。

```
read A, B
    F := 1
    C := A * A
    D := B * B
    if C \le D goto L_1
    E := A * A
    F := F + 1
    E := E + F
    write E
    halt
L_1: E := B * B
    F := F + 2
    E := E + F
    write E
    if E > 100 goto L_2
    halt
L<sub>2</sub>: F := F - 1
    gotoL1
```

其程序流图如下:



3. 试对以下基本块 B1:

$$B_1: A := B * C$$

$$\mathbf{D} := \mathbf{B} / \mathbf{C}$$

$$E := A + D$$

$$F := 2 * E$$

$$G := B * C$$

$$H := G * G$$

$$F := H * G$$

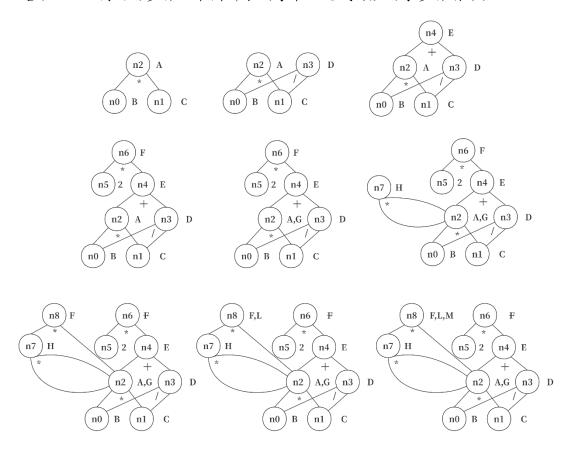
$$L := F$$

$$M := L$$

分别应用 DAG 对它们进行优化并就以下两种情况分别写出优化后的四元式序

- 列: (1) 假设只有 G, L, M 在基本块后面还要被引用;
 - (2) 假设只设有 L 在基本块后面还要被引用。

答: DAG 构造的步骤如下图所示 (每个四元式对应的子步骤省略):



(1) 假设只有 G, L, M 在基本块后面还要被引用,则优化后的四元式为 (S 为存放中间结果的临时变量):

$$G := B * C$$

$$S := G * G$$

$$L := S * G$$

$$M := L$$

(2) 假设只设有 L 在基本块后面还要被引用,则优化后的四元式为(S_1 、 S_2 为 存放中间结果的临时变量):

$$S_1 := B * C$$

$$S_2 := S_1 * S_1$$

$$L := S_2 * S_1$$

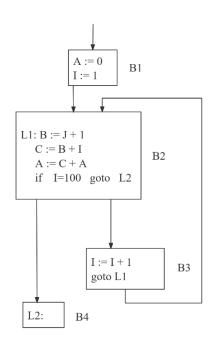
5. 以下程序是某程序的最内循环,试对它进行循环优化。

$$A := 0$$
 $I := 1$
 $L_1: B := J + 1$
 $C := B + I$
 $A := C + A$
if $I = 100$ goto L_2
 $I = I + 1$
goto L_1

L₂:

答:

程序流图如下,对{B2, B3}进行优化。



- 1. 寻找不变运算。J的定值点在循环外,且1为常数,因此"B:=J+1"是不变运算,符合代码外提条件,进行代码外提。
- 2. 强度削弱和删除归纳变量。由于在语句"I:=I+1"中1是不变量,I是循环中的基本归纳变量。又由于"C:=B+I"中B是循环不变量,因此C为与I同族的归纳变量,因此进行强度削弱。此外,将基本归纳变量I删除,if判断条件中的I=100用同族归纳变量C=B+100替代。

优化后程序如下:

$$I := 1$$

$$B := J + 1$$

$$C := B + 1$$

$$R := B + 100$$

$$L_1 \colon A := C + A$$

if
$$C = R$$
 goto L_2

$$C := C + 1$$

goto L₁

 L_2 :

优化后的程序流图如下:

