编譯器期末報告

Machine Independent Optimization Phase

B062040027 鄭乃心

與機器無關的最佳化:

將由 Parser 所輸出的 Matrix 或 Syntax Tree 進行最佳化,所輸出最佳的 Matrix(Reduces Syntax Tree),以減少儲存空間及執行時間。

最佳化處理技巧:

一、 消除共同的表達式

$$X := a + (m * n);$$
 $Y := b + (m * n);$

$$\Rightarrow$$
 Temp := $(m * n)$; $X := a + Temp$; $Y := b + Temp$;

- □ 在最佳化前,編譯器必須計算兩次 m*n,最佳化後只需要計算次。
- 二、 減少編譯器的計算時間

$$A = (3 * 5 + 1 * 9) + B;$$

$$\Rightarrow$$
 A = 24+ B;

➡ 若是很簡單能自己算出來的,就不需要喪編譯器計算。

三、 最佳化布林表達式

If C1 or C2 Then S1

⇒ If C1 Then S1 Else If C2 then S1

□ 在最佳化前,每次都要判斷 C1 or C2,最佳化後判斷更快速。

四、 最佳化迴圈

Bound := 10;

Bound := 10;

While(I <= Bound - 2) do

t := Bound - 2;

While(I <= 10)do

While($I \le t$) do

Begin

=>

Begin

X := 1;

X := 1;

Y := X + Z;

While ($I \le 10$)do

End;

Begin

Y := X + Z;

End;

End;

□ 最佳化後,能夠減少 X:= 1;這條程式碼的執行次數。

五、 邏輯順序變換

for I in range(1,5):

if a == b:

if a == b:

=>

for I in range(1,5):

print I;

print I;

□ 最佳化前一定得執行迴圈,須經多次計算,判斷是否印出 I。最佳 化後,先判斷判斷式是否成立,成立再進入回圈,減少計算次數。

六、 迴圈合併

for i in range(1, 10):

phones.a(data[i].phone)

for j in range(1, 10):

address.a(data[j].address)

 \Rightarrow for i in range(1, 10):

phones.a(data[i].phone)

address.a(data[j].address)

- ➡ 最佳化前需要經過兩個迴圈運算(共18次)。
- ➡ 最佳化後只需要一個(共9次)。

七、 删除不必要的指令

$$c = a * b;$$

$$c = a * b;$$

$$x = a$$
;

$$=>$$
 $d = a*b + 4;$

d = x * b + 4;

⇒ 若x後續用不到的話,就將它刪除

八、 删除不必要的暫存變數

$$L1: t1 := i * 4$$

$$L1: t1 := i * 4$$

$$t2 := a[t1]$$

$$t2 := a[t1]$$

$$t3 := i * 4$$

$$t4 := b[t1]$$

$$t4 := b[t3]$$

$$t5 := t2 * t4$$

$$t5 := t2 * t4$$

$$prod := prod + t5$$

$$t6 := prod + 5$$

$$i := i + 1$$

$$prod := t6$$

if
$$i \le 20 \text{ goto } L1$$

$$t7 := i + 1$$

九、 Variable Propagation

$$c = a * b;$$

$$c = a * b;$$

$$x = a$$
;

$$x = a$$
;

$$d = x * b + 4;$$

$$d = a * b + 4;$$

⇒ 把 x 换成 a 之後,不影響結果,並且可以像範例——樣做消除共同

表達式的動作。

+ 、 Induction Variable and Strength Reduction

I = 1; I = 1; $While (I < 10) \{ t = 4;$ Y = I * 4; $While (t < 40) \{ t = t + 4;$ t = t + 4;

⇒ 利用低強度的運算符(+)代替高強度的運算符(*)。