Conceitos de Otimização de Código

Sandro Rigo sandro@ic.unicamp.br







Introdução

- Melhorar o algoritmo é tarefa do programador
- O compilador pode ser útil para
 - Aplicar transformações que tornam o código gerado mais eficiente
 - Deixa o programador livre para escrever um código limpo







Blocos Básicos

- Seqüência de instruções consecutivas
- Fluxo de Controle:
 - Entra no início
 - Sai pelo final
 - Não existem saltos para dentro ou do meio para fora da seqüência

$$t1 = a * a$$

 $t2 = a * b$
 $t3 = b * 3$
 $t4 = t2 - t3$







Algoritmo para Quebrar em BBs

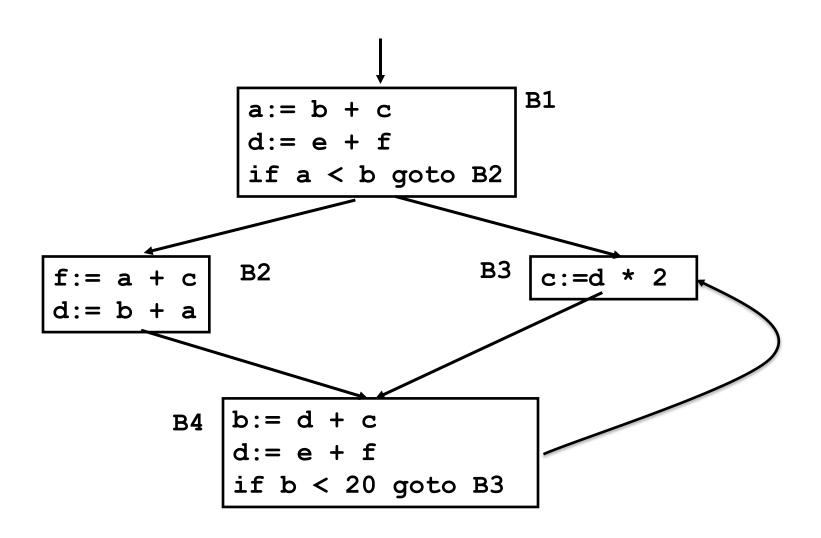
- Entrada: seqüência de código 3 endereços
- Defina os líderes (iniciam os BBs):
 - Primeira Sentença é um líder
 - Todo alvo de um goto, condicional ou incondicional, é um líder
 - Toda sentença que sucede imediatamente um goto, condicional ou incondicional, é um líder
- Os BBs são compostos pelos líderes e todas as instruções subsequentes até o próximo líder (exclusive)







Grafo de Fluxo de Controle (CFG)



Quick Sort

```
void quicksort(m,n)
int m,n;
    int i,j;
    int v,x;
    if ( n <= m ) return;
    /* fragment begins here */
    i = m-1; j = n; v = a[n];
    while(1) {
        do i = i+1; while (a[i] < v);
        do j = j-1; while (a[j] > v);
        if (i >= j) break;
        x = a[i]; a[i] = a[j]; a[j] = x;
    }
    x = a[i]; a[i] = a[n]; a[n] = x;
    /* fragment ends here */
    quicksort(m,j); quicksort(i+1,n);
```

Fig. 10.2. C code for quicksort.



Quick Sort

```
(1) i := m-1
                                         (16)
                                                  t_7 := 4*i
 (2) j := n
                                         (17)
                                                  t_8 := 4*j
 (3) t_1 := 4*n
                                         (18) t_9 := a[t_8]
 (4) v := a[t_1]
                                         (19) a[t_7] := t_9
 (5) i := i+1
                                               t_{10} := 4*j
                                         (20)
 (6) t_2 := 4*i
                                         (21)
                                              a[t_{10}] := x
 (7) t_3 := a[t_2]
                                         (22)
                                             goto (5)
 (8) if t_3 < v goto (5)
                                         (23) t_{11} := 4*i
(9) j := j-1
                                         (24) x := a[t_{11}]
(10) t_4 := 4*j
                                         (25) t_{12} := 4*i
(11) t_5 := a[t_4]
                                         (26) t_{13} := 4*n
(12) if t_5 > v \text{ goto } (9)
                                         (27) 	 t_{14} := a[t_{13}]
(13) if i >= j \text{ goto } (23)
                                         (28) a[t_{12}] := t_{14}
(14) t<sub>6</sub> := 4*i
                                         (29) t_{15} := 4*n
(15) x := a[t_6]
                                         (30) a[t_{15}] := x
```

Fig. 10.4. Three-address code for fragment in Fig. 10.2.



Quick Sort

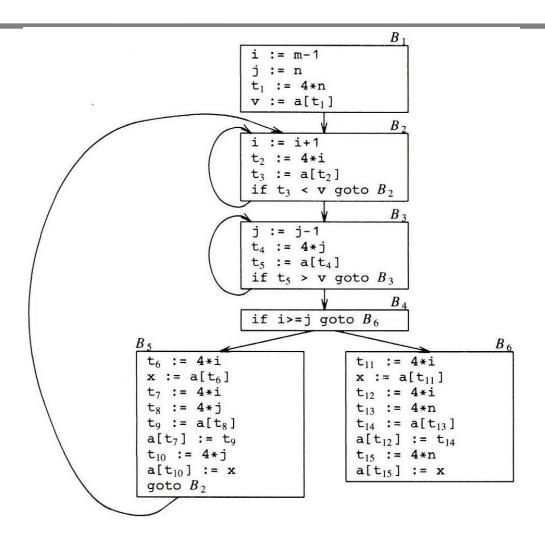


Fig. 10.5. Flow graph.



Principais Fontes de Otimização

Transformações que preservam a funcionalidade

- Eliminação de Sub-expressões comuns (CSE)
- Propagação de Cópias
- Eliminação de código morto
- Constant folding

Transformações Locais

- Dentro de um bloco básico
- Transformações Globais
 - Envolve mais de um bloco básico







Principais Fontes de Otimização

- Muitas podem ser tanto locais como globais
- Locais normalmente são aplicadas primeiro





Local CSE

• <u>E</u> é sub-expressão comum se

- <u>E</u> foi previamente computada
- Os valores usados por E não sofreram alterações

```
t<sub>6</sub> := 4*i
x := a[t<sub>6</sub>]
t<sub>7</sub> := 4*i
t<sub>8</sub> := 4*j
t<sub>9</sub> := a[t<sub>8</sub>]
a[t<sub>7</sub>] := t<sub>9</sub>
t<sub>10</sub> := 4*j
a[t<sub>10</sub>] := x
goto B<sub>2</sub>
```

```
t<sub>6</sub> := 4*i
x := a[t<sub>6</sub>]
t<sub>8</sub> := 4*j
t<sub>9</sub> := a[t<sub>8</sub>]
a[t<sub>6</sub>] := t<sub>9</sub>
a[t<sub>8</sub>] := x
goto B<sub>2</sub>
```

(a) Before (b) After

Fig. 10.6. Local common subexpression elimination.



Global CSE

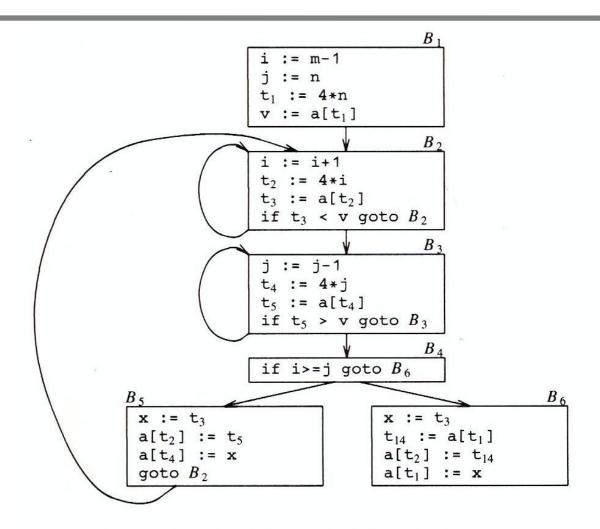


Fig. 10.7. B_5 and B_6 after common subexpression elimination.



Directed Acyclic Graphs

- Úteis para transformações em BBs
- Mostra como os valores computados são usados em sentenças subseqüentes
- Common Sub-expression Elimination (CSE)
- Não confundir com o CFG
 - DAG: representa um BB
 - CFG: Nós são os BBs







Directed Acyclic Graphs

Construção:

- Folhas são identificadores únicos
 - variáveis, constantes
 - são os valores iniciais das variáveis
 - usa-se índices para não confundir com valor atual





Directed Acyclic Graphs

Construção:

- Nós internos são operadores:
 - valores computados
 - O rótulo é o operador associado
 - podem ter uma lista de variáveis associados
 - é o último valor computado para cada uma delas
 - um nó associado a cada sentença
 - filhos representam a última definição dos operandos





Exemplo - DAGs

```
(2) t2 := a [t1]
(3) t3 := 4 * i
(4) t4 := b [t3]
(5) t5 := t2 * t4
(6) t6 := prod + t5
(7)prod := t6
   t7 := i + 1
(10) if i <= 20 goto (1)
```



