## **Compiladores otimizadores**

#### Compiladores: motivação

- Motivação
  - Para entender desempenho
  - Tecnologia de compilação é crucial
- Papéis de um compilador contemporâneo
  - Verificador
  - Tradutor
  - Otimizador

#### Objetivos de um compilador

- Geração de código correto
  - Automação deve garantir correção
- Velocidade do código gerado
  - Desempenho do programa aplicativo
- Velocidade do compilador
  - Produtividade do desenvolvedor
- Tamanho do código gerado
  - Ocupação de memória

#### Compilador-otimizador: estrutura



Traduzir linguagem para formato intermediário comum

Otimização de laços e inserção de in-lining

Otimizações locais, globais e alocação de registradores

Seleção de instruções e escalonamento de código

#### Compilador-otimizador: estrutura



## Otimizações de alto nível

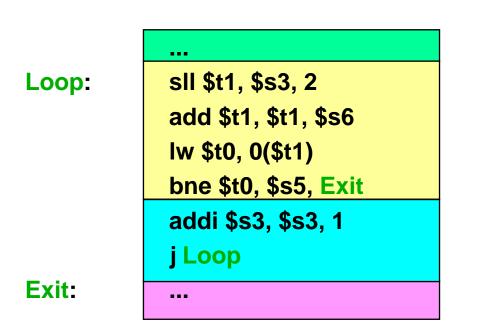
- Integração de procedimentos ("inlining")
  - Exemplo:

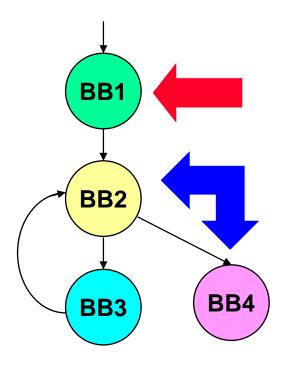
```
Definição: inline int metodo(a,b,c) {return a+b-c;}
Chamada: z = metodo(w,x,y);
Resultado: z = w+x-y;
```

- Transformação de laços
  - Exemplo: "loop unrolling"

## Otimizações de alto nível

• Integração de procedimentos ("inlining")



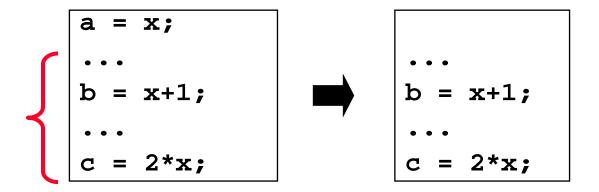


Otimização: eliminação de redundâncias ou reordenamento de instruções

Local: em BB Global: entre BBs

Eliminação de código morto

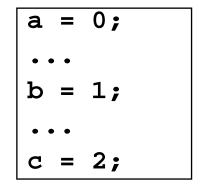
[Ex. gcc: -ftree-dce (-o1 and higher]

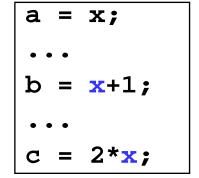


"a" não é
referenciada em
instrução alguma
que a sucede

#### • Propagação de constantes e de cópias

[Ex. gcc: -ftree-copy-prop (-01 and higher)]





#### • Eliminação de expressões comuns

```
[Ex. gcc: -fcse-.... (local) [-O2, -O3, -Os]]
[Ex. gcc: -fgcse (global) [ -O2, -O3, -Os]]
```

```
a = x+y;
...
b = a+1;
...
c = x+y+z;
```



```
a = x+y;
...
b = a+1;
...
c = a+z;
```

#### Eliminação de expressões comuns

```
x[i] = x[i] + 4;

# x[i]+4
la R100,x
lw R101,i
mult R102,R101,4
add R103,R100,R102
lw R104,0(R103)
add R105,R104,4
```

#### Eliminação de expressões comuns

```
x[i] = x[i] + 4;
 \# x[i]+4
 la R100,x
lw R101,i
mult R102,R101,4
 add R103,R100,R102
 lw R104,0(R103)
 add R105,R104,4
 \# x[i] =
 la R106,x
lw R107,i
mult R108,R107,4
 add R109, R106, R108
 sw R105, 0(R109)
```

#### Eliminação de expressões comuns

```
x[i] = x[i] + 4;
 \# x[i]+4
                             \# x[i]+4
 la R100,x
                             la R100,x
lw R101,i lw R101,i mult R102,R101,4
 add R103,R100,R102
                      add R103,R100,R102
 lw R104,0(R103)
                     lw R104,0(R103)
 add R105,R104,4
                          add R105,R104,4
 \# x[i] =
                             \# x[i] =
 la R106,x
lw R107,i
mult R108,R107,4
 add R109, R106, R108
                             sw R105, 0(R103)
 sw R105, 0(R109)
```

#### Redução de força

```
x[i] = x[i] + 4;
\# x[i]+4
                             \# x[i]+4
la R100,x
                             la R100,x
lw R101,i
                             lw R101,i
mult R102,R101,4
                             mult R102,R101,4
add R103,R100,R102
                             add R103,R100,R102
lw R104,0(R103)
                             lw R104,0(R103)
add R105,R104,4
                             add R105,R104,4
\# x[i] =
                             \# x[i] =
la R106,x
lw R107,i
mult R108,R107,4
add R109, R106, R108
sw R105, 0(R109)
                             sw R105, 0(R103)
```

#### Redução de força

```
x[i] = x[i] + 4;
\# x[i]+4
                              \# x[i]+4
la R100,x
                              la R100,x
lw R101,i
                              lw R101,i
mult R102,R101,4
                              sll R102,R101,2
add R103,R100,R102
                              add R103,R100,R102
lw R104,0(R103)
                              lw R104,0(R103)
add R105,R104,4
                              add R105,R104,4
\# x[i] =
                              \# x[i] =
la R106,x
lw R107,i
mult R108,R107,4
add R109, R106, R108
                              sw R105, 0(R103)
sw R105, 0(R109)
                      [Ex. gcc: -fstrength-reduce]
```

Luiz C. V. dos Santos, INE/CTC/UFSC

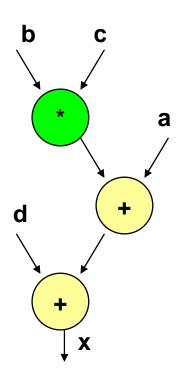
INE 5411, optimizer-compiler, slide 16

#### Redução da altura da pilha

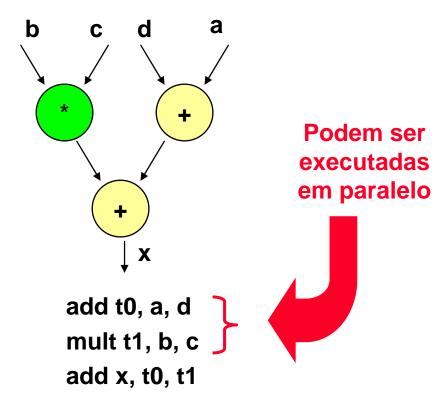




$$x = (a+d)+b*c$$



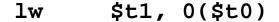
mult t0, b, c add t1, t0, a add x, t1, d



#### Como veremos futuramente...

Em uma micro-arquitetura com pipeline, essas dependências impedem que uma instrução seja iniciada a cada ciclo.

(o que aumenta o CPI)



lw \$t2, 4(\$t0)

add \$t3, \$t1, \$t2

sw \$t3, 12(\$t0)

lw \$t4, 8(\$t0)

add \$t5, \$t1, \$t4

sw \$t5, 16(\$t0)

Solução: espaçar as instruções produtoras das consumidoras, intercalando instruções independentes

Método: Reordenamento do código original, preservando as dependências de dados

```
lw $t1, 0($t0)
```

lw \$t2, 4(\$t0)

add \$t3, \$t1, \$t2

sw \$t3, 12(\$t0)

lw \$t4, 8(\$t0)

add \$t5, \$t1, \$t4

sw \$t5, 16(\$t0)

```
lw $t1, 0($t0)
```

lw \$t2, 4(\$t0)

add \$t3, \$t1, \$t2

sw \$t3, 12(\$t0)

add \$t5, \$t1, \$t4

sw \$t5, 16(\$t0)

```
lw $t1, 0($t0)
```

lw \$t2, 4(\$t0)

add \$t3, \$t1, \$t2

sw \$t3, 12(\$t0)

add \$t5, \$t1, \$t4

sw \$t5, 16(\$t0)

lw	\$t1,	0(\$t0)
lw	\$t2.	4(\$t0)
lw	\$t4,	8(\$t0)
add	\$t3,	\$t1, \$t2
sw	\$t3,	12(\$t0)
add	\$t5,	\$t1, \$t4
sw	\$t5,	16(\$t0)

Agora uma instrução pode ser iniciada a cada ciclo

[Ex. gcc: -fschedule-insns (-O2, -O3, -Os)]

#### "Code motion": invariante do laço

```
for(i=0; i<100; i=i+1)
  for(j=i; j<100; j=j+1)
    a[i,j] = 100*n + 10*(n+2) * i + j;</pre>
```

#### "Code motion": invariante do laço

```
for(i=0; i<100; i=i+1)
    for(j=i; j<100; j=j+1)
        a[i,j] = 100*n + 10*(n+2) * i + j;

t1= 100*n;
t2= 10*(n+2);
for(i=0; i<100; i=i+1)
    for(j=i; j<100; j=j+1)
        a[i,j] = t1 + t2 * i + j;</pre>
```

#### "Code motion": invariante do laço

```
for(i=0; i<100; i=i+1)
                                                          30.000
  for(j=i; j<100; j=j+1)
                                                      multiplicações
       a[i,i] = 100*n + 10*(n+2) * i + i;
t1 = 100*n;
t2= 10*(n+2);
for(i=0; i<100; i=i+1)
                                                          10.000
  for(j=i; j<100; j=j+1)
                                                      multiplicações
       a[i,i] = t1 + t2 * i + j;
                      [Ex. gcc: -fmove-loop-invariants (-01 and higher)]
t1 = 100*n;
                                    Otimização
t2= 10*(n+2);
                                  inerentemente
for(i=0; i<100; i=i+1)
                                                            100
                                      global!
  t3 = t1 + t2 * i
                                                       multiplicações
  for(j=i; j<100; j=j+1)
       a[i,i] = t3 + i;
Luiz C. V. dos Santos, INE/CTC/UFSC
                                               INE 5411, optimizer-compiler, slide 26
```

# Desempenho: impacto das otimizações

- "Procedure inlining" (↓I, ↓CPI)
  - Mas tamanho de código aumenta
- "Loop unrolling" (↓I ,↓CPI\*)
  - Mas tamanho de código aumenta
- Eliminação de redundâncias (↓I)
  - Eliminação de código morto
  - Eliminação de expressões comuns
  - Propagação de constantes e cópias

Diminuem tamanho de código

# Desempenho: impacto das otimizações

- Redução de força (↓CPI)
- Redução da altura da pilha (↓CPI)
- Escalonamento de código (↓CPI)

Não aumentam tamanho de código

- Aproveita melhor paralelismo entre instruções
- "Code motion"
  - Invariante do laço (↓I)
  - Através de BBs não pertencentes a laços: (↓CPI)
    - » Aumenta o paralelismo entre instruções no BB

Pode aumentar tamanho de código

#### Uso prático: gcc

Tipo	Nome	característica	nível
Alto-nível	Procedure integration	Feita no código fonte, independente de ISA	О3
Local	Common subexpression elimination Constant propagation Stack height reduction	Feita em formato intermediário, dentro de BBs	01
Global	Common subexpression elimination Copy propagation Loop-invariant code motion Induction variable elimination	Feita em formato intermediário, entre BBs	O2
Dependente de processador	Strenght reduction  Pipeline scheduling	Depende do ISA  Depende da micro-arquitetura	01

gcc -O0 -o test test.c Depuração de SW gcc -O2 -o test test.c Entrega de SW

gcc -O1 -o test test.c Depuração de SW gcc -O3 -o test test.c Caso-a-caso

gcc -funroll-loops -o test test.c Caso-a-caso