

MO615B - Implementação de  
Linguagens II

e

MC900A - Tópicos Especiais em  
Linguagem de Programação

Prof. Sandro Rigo

[www.ic.unicamp.br/~sandro](http://www.ic.unicamp.br/~sandro)

# Transformações em Laços

# *Loop Unrolling*

- Laços podem ter corpos muito pequenos
- Maior parte do tempo gasto em:
  - Incremento de variável de indução
  - Teste da condição de saída
- Como podemos aumentar a eficiência?
  - Desenrolando
    - Colocar duas ou mais cópias do corpo em seqüência

# *Loop Unrolling*

- Dados:
  - Laço L
  - *Back-edges*  $si \rightarrow h$
- Desenrolar:
  1. Copie os nós fazendo
    1. Laço L' com *header* h' com arestas  $si' \rightarrow h'$
  2. Mude as *back-edges* em L para:
    1.  $si \rightarrow h'$
  3. Mude as *back-edges* em L' para:
    1.  $si' \rightarrow h$

# Exemplo

- Melhorou??

```
 $L_1 : x \leftarrow M[i]$   
     $s \leftarrow s + x$   
     $i \leftarrow i + 4$   
    if  $i < n$  goto  $L_1$  else  $L_2$   
 $L_2$ 
```

(a) Before

```
 $L_1 : x \leftarrow M[i]$   
     $s \leftarrow s + x$   
     $i \leftarrow i + 4$   
    if  $i < n$  goto  $L'_1$  else  $L_2$   
 $L'_1 : x \leftarrow M[i]$   
     $s \leftarrow s + x$   
     $i \leftarrow i + 4$   
    if  $i < n$  goto  $L_1$  else  $L_2$   
 $L_2$ 
```

(b) After

# *Loop Unrolling*

- Melhorou???
  - Não!!!
    - Cada iteração ainda faz incremento e teste da condição
- O que podemos fazer?
  - Queremos juntar os incrementos e os testes
- Como isso pode ser feito?
  - Usando informações de variáveis de indução

# *Loop Unrolling*

- Devemos ter uma variável de indução  $i$  tal que:
  - Todo incremento  $i = i + c$  ( $c$  constante) domina toda back-edge do laço
- O que concluimos agora?
  - Toda iteração incrementa  $i$  exatamente pela soma dos  $c$ 's
- Agora podemos juntar os incrementos e testes:

# *Loop Unrolling*

- Melhorou?? Funciona ???

```
 $L_1 : x \leftarrow M[i]$   
 $s \leftarrow s + x$   
 $x \leftarrow M[i + 4]$   
 $s \leftarrow s + x$   
 $i \leftarrow i + 8$   
if  $i < n$  goto  $L_1$  else  $L_2$   
 $L_2$ 
```

(a) Fragile

# *Loop Unrolling*

- Ajustado para qualquer # de iterações

```
    if  $i < n - 8$  goto  $L_1$  else  $L_2$ 
 $L_1$  :  $x \leftarrow M[i]$ 
       $s \leftarrow s + x$ 
       $x \leftarrow M[i + 4]$ 
       $s \leftarrow s + x$ 
       $i \leftarrow i + 8$ 
    if  $i < n - 8$  goto  $L_1$  else  $L_2$ 
 $L_2$   $x \leftarrow M[i]$ 
       $s \leftarrow s + x$ 
       $i \leftarrow i + 4$ 
    if  $i < n$  goto  $L_2$  else  $L_3$ 
 $L_3$ 
```

(b) Robust

# *Loop Unrolling*

- Caso Geral:
  - Laço desenrolado por um fator de K
- Epílogo
  - É um laço como o original
  - Itera por até K-1 vezes

# *Re-ordenação de Sentenças*

- Pode ser feita em várias granularidades
  - Operação
  - Sentença
  - Seqüência de sentenças
  - Etc
- Consideramos re-ordenação em um CFG acíclico
  - Sentenças
  - Laços
    - Um nó é uma sentença ou um laço todo

# *Re-ordenação de Sentenças*

- CFG acíclico => Grafo dependência acíclico
- Ordenação legal das sentenças/laços
  - Qualquer ordenação topológica do grafo de dependência
- Utilidade
  - Escalonamento de instruções
  - Amortizar latências: *pipeline* e memória
  - Melhorar localidade de dados
  - Colocar laços separados próximos no programa
    - Gera oportunidade para *loop fusion*

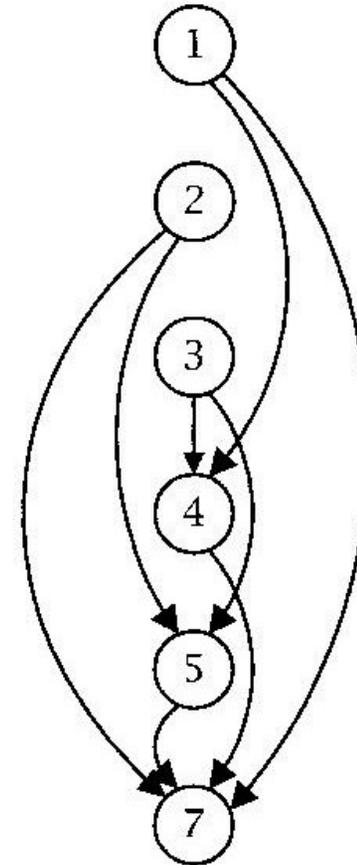
# *Re-ordenação de Sentenças*

- Grafo de Dependência
  - Deve incluir tanto dependências de controle como de dados
- Exemplo: Colocar os acessos ao mesmo vetor próximos.

```
1. A(1) = 0
2. B(1) = 0
3. If C > 0 then
4.   A(2) = 1
5.   B(2) = 9
6. endif
7. For I = 3 to 9 do
8.   A(I) = A(I-2) + A(I-1) * 2
9.   B(I) = B(I-2)*2 + B(I-1)
10. endfor
```

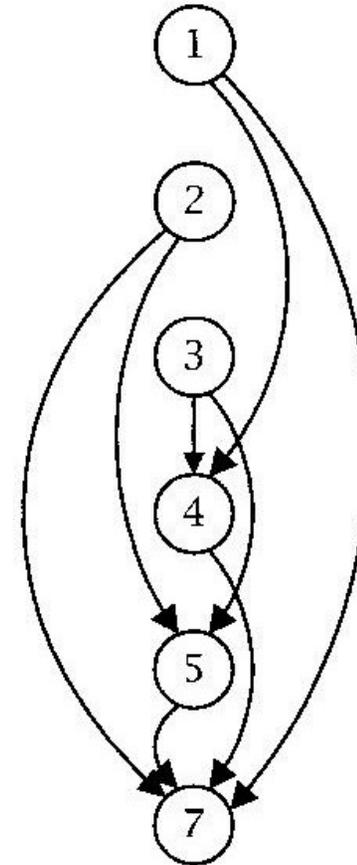
# Exemplo

1.  $A(1) = 0$
2.  $B(1) = 0$
3. If  $C > 0$  then
4.  $A(2) = 1$
5.  $B(2) = 9$
6. endif
7. For  $I = 3$  to  $9$  do
8.  $A(I) = A(I-2) + A(I-1) * 2$
9.  $B(I) = B(I-2) * 2 + B(I-1)$
10. endfor



# Código Re-ordenado

```
2. B(1) = 0
3. Test = C > 0
5. if Test then B(2)= 9
1. A(1) = 0
4. if Test then A(2) = 1
7. For I = 3 to 9 do
8. A(I) = A(I-2) + A(I-1) * 2
9. B(I) = B(I-2)*2 + B(I-1)
10. endfor
```



# *Unswitching*

- Trabalha em laços contendo condições
- Remover uma condição independente do laço para fora dele
  - Transforma o laço em um ou dois laços envoltos por uma condição
- É sempre válido
- Diminui a frequência com que a condição é executada
- Torna a estrutura do laço mais complexa

# *Unswitching*

- Um laço externo contendo um laço interno pode se transformar em um laço contendo mais de um laço interno
- Isto pode coibir a aplicação de outras transformações no laço

# *cond* é independente do laço

```
1. loop
2.     statements
3.     if cond then
4.         then part
5.     else
6.         else part
7.     endif
8.     more statements
9. endloop
```

# *cond* é independente do laço

## **3.if cond then**

1. loop
2. statements
4. then part
8. more statements
9. endloop

## **5.else**

1. loop
2. statements
6. else part
8. more statements
9. endloop

## **7.endif**

# Exemplo

```
(1)  for I = 1 to N do
(2)      for J = 2 to N do
(3)          if T[I] > 0 then
(4)              A[I, J] = A[I, J-1]*T[I] + B[J]
(5)          else
(6)              A[I, J] = 0.0
(7)          endif
(8)      endfor
(9)  endfor
```

# Solução

```
(1)  for I = 1 to N do
(3)      if T[I] > 0 then
(2)          for J = 2 to N do
(4)              A[I, J] = A[I, J-1]*T[I] + B[J]
(8)          endfor
(5)      else
(2)          for J = 2 to N do
(6)              A[I, J] = 0.0
(8)          endfor
(7)      endif
(9)  endfor
```

# *Loop Peeling*

- Remove a última ou a primeira iteração do laço.
- Pode ser aplicada múltiplas vezes para remover diversas iterações.
- Pode ser usada para ajustar o espaço de iteração (*trip count*) do laço.

# Loop Peeling

*zero trip  
count test*

compute tc

for **i = 0 to tc-1** do

body

endfor



compute tc

if tc > 0 then

i=0

body

for **i = 1 to tc-1** do

body

endfor

endif

# Loop Peeling

```
for i = 1 to N do  
  A[i] = (X+Y) * B[i]  
endfor
```



```
if N >= 1 then  
  Z = X+Y  
  A[1] = Z * B[1]  
  for i = 2 to N do  
    A[i] = Z * B[i]  
  endfor  
endif
```

# *Loop Splitting*

- Divide o conjunto de índices de um laço
- Cria dois laços
- Replica o corpo
- Utilidade
  - Ajuste do *trip count*
  - Eliminação de condições sobre a variável de indução
- Também é chamado de *Index Set Splitting*

# *Loop Splitting*

```
compute tc
```

```
for i = 0 to tc-1 do
```

```
  body
```

```
endfor
```



```
compute tc
```

```
for i = 0 to s-1 do
```

```
  body
```

```
endfor
```

```
for i = s to s-1 do
```

```
  body
```

```
endfor
```

# *Loop Splitting* - Exemplo

```
for I = 1 to 100 do
  A[I] = B[I] + C[I]
  if I > 10 then
    D[I] = A[I] + A[I-10]
  endif
endfor
```

# *Loop Splitting* - Exemplo

```
for I = 1 to 100 do
  A[I] = B[I] + C[I]
  if I > 10 then
    D[I] = A[I] + A[I-10]
  endif
endfor
```



```
for I = 1 to 10 do
  A[I] = B[I] + C[I]
endfor
for I = 11 to 100 do
  A[I] = B[I] + C[I]
  D[I] = A[I] + A[I-10]
endfor
```

# *Loop Fusion*

- Unir dois laços adjacentes
  - Devem ter o mesmo limite de iterações

```
for I = ... do
```

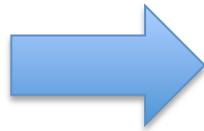
```
  body1
```

```
endfor
```

```
for I = ... do
```

```
  body2
```

```
endfor
```



```
for I = ... do
```

```
  body1
```

```
  body2
```

```
endfor
```

# *Loop Fusion*

- Unir dois laços adjacentes
  - Devem ter o mesmo limite de iterações
- Originalmente
  - Reduzir o custo com os testes e desvios do laço
  - Era restrita a laços completamente independentes em termos de dados
  - Recente avanço na teoria de dependência melhorou isso

# *Loop Fusion*

- Utilidade:
  - Localidade de memória
    - Fusão de laços que acessam os mesmos dados
      - Melhora a localidade temporal
      - Impacto positivo na *cache*
  - Aumenta o corpo do laço
    - Pode trazer novas oportunidades para outras otimizações
      - Escalonamento de instruções
      - CSE

# *Loop Fusion*

- Desvantagem:
  - O aumento no tamanho do laço pode piorar o desempenho na *cache* de instruções
    - Quando a *cache* é muito pequena; ou
    - Quando o corpo do laço é muito grande

# Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to N do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to N do
  C[I] = A[I] / 2
endfor
for I = 1 to N do
  D[I] = 1 / C[I+1]
endfor
```

# Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to N do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to N do
  C[I] = A[I] / 2
endfor
for I = 1 to N do
  D[I] = 1 / C[I+1]
endfor
```



```
for I = 1 to N do
  A[I] = B[I] + 1
  C[I] = A[I] / 2
  D[I] = 1 / C[I+1]
endfor
```

**Funciona?**

# Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to N do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to N do
  C[I] = A[I] / 2
endfor
for I = 1 to N do
  D[I] = 1 / C[I+1]
endfor
```



```
for I = 1 to N do
  A[I] = B[I] + 1
  C[I] = A[I] / 2
endfor
for I = 1 to N do
  D[I] = 1 / C[I+1]
endfor
```

# Possíveis Complicações

- *Loop fusion* só é aplicável para laços contáveis e com o mesmo *trip count*
  - As v.i. não precisam ter o mesmo nome
- E se dois laços adjacentes possuem *trip count* diferente?
  - Se *loop fusion* ainda assim for desejável
    - Posso dividir o laço maior para ajustar o *trip-count* (*loop splitting*)
    - Posso usar condicionais para evitar que sentenças sejam executadas

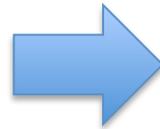
# Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 98 do
  C[I] = A[I+1]*2
endfor
```

- O primeiro laço tem uma iteração a mais.

# Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 98 do
  C[I] = A[I+1]*2
endfor
```

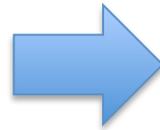


```
A[1] = B[1] + 1
for I = 2 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 98 do
  C[I] = A[I+1]*2
endfor
```

- Podemos aplicar *Loop Peeling* para ajustar o *trip count* do primeiro laço.

# Exemplo - *Loop Fusion*

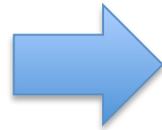
```
A[1] = B[1] + 1
for I = 2 to 99 do
    A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 98 do
    C[I] = A[I+1]*2
endfor
```



```
A[1] = B[1] + 1
for ib = 0 to 97 do
    I = ib+2
    A[I] = B[I] + 1
    I = ib + 1
    C[I] = A[I+1]*2
endfor
```

# Exemplo - *Loop Fusion*

```
A[1] = B[1] + 1
for ib = 0 to 97 do
    I = ib + 2
    A[I] = B[I] + 1
    I = ib + 1
    C[I] = A[I+1]*2
endfor
```



```
A[1] = B[1] + 1
for I = 1 to 98 do
    s = I + 1
    A[s] = B[s] + 1
    C[I] = A[s] * 2
endfor
```

# Outro Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
```

```
for I = 1 to 99 do
  C[I] = A[I+1] * 2
endfor
```

- Mesmo trip count! Podemos aplicar *loop fusion*?

# Outro Exemplo - *Loop Fusion*

```
for I = 1 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 99 do
  C[I] = A[I+1] * 2
endfor
```



```
A[1] = B[1] + 1
for I = 2 to 99 do
  A[I] = B[I] + 1
endfor
for I = 1 to 98 do
  C[I] = A[I+1] * 2
endfor
I = 99
C[I] = A[I+1] * 2
```

- E agora?

# Loop Fission

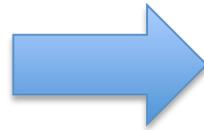
- Dividir um laço em dois ou mais laços pequenos
  - Também chamada de *Loop distribution*
  - Oposto de *Loop Fusion*

```
for I = ... do
```

```
  part1
```

```
  part2
```

```
endfor
```



```
for I = ... do
```

```
  part1
```

```
endfor
```

```
for I = ... do
```

```
  part2
```

```
endfor
```

# *Loop Fission*

- Dividir um laço em dois ou mais laços pequenos
  - Também chamada de *Loop distribution*
  - Oposto de *Loop Fusion*
- Vantagens
  - Máquinas com *cache* de instruções pequenas
  - Melhorar localidade de dados
  - Habilita outras transformações: p.e. *loop interchanging*

# Loop Fission

- Alguns casos exigem uma análise detalhada das dependências de dados.

```
for I = ... do
  A[I] = A[I] + B[I-1]
  B[I] = C[I-1]*X + C
  C[I] = 1/B[I]
  D[I] = sqrt(C[I])
endfor
```



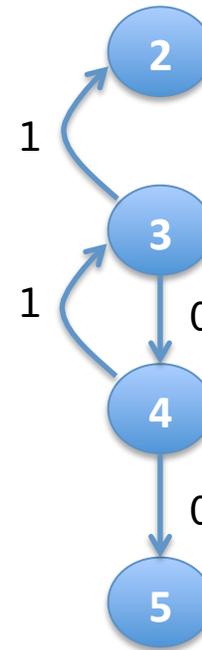
Está correto?

```
for I = ... do
  A[I] = A[I] + B[I-1]
endfor
for I = ... do
  B[I] = C[I-1]*X + C
endfor
for I = ... do
  C[I] = 1/B[I]
endfor
for I = ... do
  D[I] = sqrt(C[I])
endfor
```

# Loop Fission

- Alguns casos exigem uma análise detalhada das dependências de dados.

```
(1) for I = ... do  
(2)   A[I] = A[I] + B[I-1]  
(3)   B[I] = C[I-1] * X  
(4)   C[I] = 1/B[I]  
(5)   D[I] = sqrt(C[I])  
(7) endfor
```

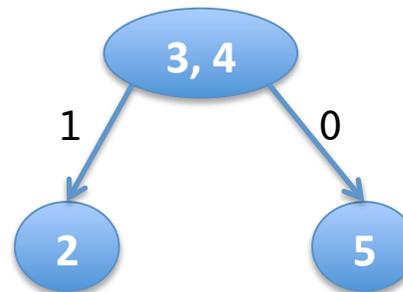


Está correto?

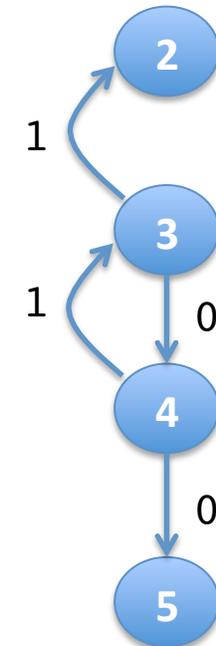
# Loop Fission

- Alguns casos exigem uma análise detalhada das dependências de dados.

```
(1) for I = ... do
(2)   A[I] = A[I] + B[I-1]
(3)   B[I] = C[I-1] * X
(4)   C[I] = 1/B[I]
(5)   D[I] = sqrt(C[I])
(7) endfor
```



SCC



Grafo de dependências

# Loop Fission

- Alguns casos exigem uma análise detalhada das dependências de dados.

```
(1) for I = ... do
(2)   A[I] = A[I] + B[I-1]
(3)   B[I] = C[I-1] * X
(4)   C[I] = 1/B[I]
(5)   D[I] = sqrt(C[I])
(7) endfor
```

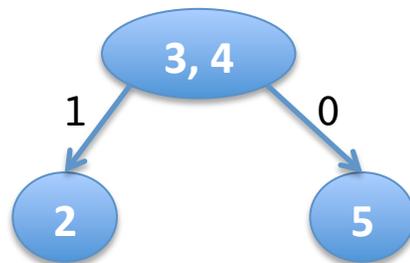


```
for I = ... do
  B[I] = C[I-1]*X + C
  C[I] = 1/B[I]
endfor

for I = ... do
  A[I] = A[I] + B[I-1]
endfor

for I = ... do
  D[I] = sqrt(C[I])
endfor
```

SCC



# Loop Fission

- Laços com variáveis escalares podem requerer *Scalar Expansion*

```
(1) for I = 1 to N do  
(2)   T = A[I] + B[I]  
(3)   C[I] = T + 1/T  
(4) endfor
```



```
for I = 1 to N do  
    T = A[I] + B[I]  
endfor  
for I = 1 to N do  
    C [I] = T + 1/T  
endfor
```

Está correto?

# Loop Fission

- *Scalar Expansion*: Promove variáveis escalares a vetores

```
(1) for I = 1 to N do
```

```
(2)   T = A[I] + B[I]
```

```
(3)   C[I] = T + 1/T
```

```
(4) endfor
```



```
if N >=1 then
```

```
    allocate Tx(1:N)
```

```
    for I = 1 to N do
```

```
        Tx[I] = A[I] + B[I]
```

```
        C[I] = Tx[I] + 1/Tx[I]
```

```
    endfor
```

```
    T = Tx[N]
```

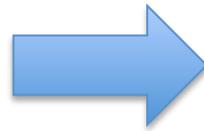
```
endif
```

E agora? Podemos aplicar *Loop Fission*?

# *Loop Interchanging*

- Troca o laço mais externo pelo mais interno
  - Ajuda a expor paralelismo
  - Pode melhorar o desempenho da *cache*

```
for I = ... do
  for J = ... do
    body
  endfor
endfor
```

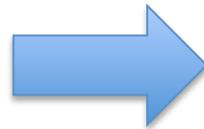


```
for J = ... do
  for I = ... do
    body
  endfor
endfor
```

# Exemplo - *Loop Interchanging*

- *Arrays* em C são representados no formato *row-major*
  - Ex: ...,  $a[1,1]$ ,  $a[1,2]$ ,  $a[1,3]$ , ...,  $a[2,1]$ ,  $a[2,2]$ , ...
  - Após acessar  $a[1,1]$ , possivelmente  $a[1,2]$ ,  $a[1,3]$  e  $a[1,4]$  estão na *cache* (Mesma linha de *cache*). Depende do modelo da *cache*.

```
for J=0 to 20 do
  for I=0 to 10 do
    A[I,J] = I+J
  endfor
endfor
```



```
for I=0 to 10 do
  for J=0 to 20 do
    A[I,J] = I+J
  endfor
endfor
```

# Exemplo - *Loop Interchanging*

- Assumindo que o *Array B* está no formato *row-major*, é vantajoso aplicar *Loop Interchanging* no laço abaixo?
  - Row-major: B[0,0], B[0,1], B[0,2], ... B[1,0], B[1,1], ...

```
for I=0 to 10000 do
  for J=0 to 1000 do
    A[I] = A[I] + B[I,J] * C[I]
  endfor
endfor
```