



Universidade Federal do Ceará - Campus de Quixadá

TRABALHO II
Compiladores
Prof. Lucas Ismaily

INFORMAÇÕES IMPORTANTES

O Trabalho II contém três opções para escolher. As opções são mutuamente exclusivas, isto é, somente é possível escolher **exatamente uma opção**. A data máxima de entrega do trabalho é **XX/XX/2025**. Porém, recomendo fortemente que entreguem antes, para evitar imprevistos. **Atenção:** findado o prazo de envio, todos os grupos que não enviaram receberão automaticamente nota **zero**. A entrega será **somente** via e-mail (ismailybf@ufc.br, assunto: Trabalho II - Compiladores), numa pasta zipada contendo todos os arquivos, e se preciso, instrução para execução. Também deve conter um arquivo contendo todos os nomes do membros da equipe.

Trabalho deve conter no mínimo 3 e máximo 5 alunos. Sejam honestos com vocês e comigo. Qualquer fraude será punida com nota zero para todos os envolvidos.

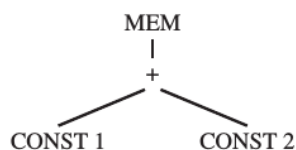


OPÇÃO 1 – Seleção de instrução

Compiladores

Prof. Lucas Ismaily

1. (3,0 pontos) Implemente um algoritmo que recebe como entrada um conjunto de instruções no formato linear e o imprime em formato de árvore. Por exemplo, se a entrada for MEM(+ (CONST 1, CONST 2)), sua saída deve ser algo parecido com a figura a seguir. **Nota:** é algo parecido, pode inclusive, usar o próprio terminal para imprimir uma estrutura nesse formato.



2. (3,5 pontos) Implemente a fase de Seleção de Instrução de um compilador considerando os padrões da arquitetura Jouette, conforme tabela abaixo.

—	r_i	TEMP
ADD	$r_i \leftarrow r_j + r_k$	<pre> graph TD Plus[+] --> Left[] Plus --> Right[] </pre>
MUL	$r_i \leftarrow r_j \times r_k$	<pre> graph TD Star[*] --> Left[] Star --> Right[] </pre>
SUB	$r_i \leftarrow r_j - r_k$	<pre> graph TD Minus[-] --> Left[] Minus --> Right[] </pre>
DIV	$r_i \leftarrow r_j / r_k$	<pre> graph TD Slash[/] --> Left[] Slash --> Right[] </pre>
ADDI	$r_i \leftarrow r_j + c$	<pre> graph TD Plus1[+] --> Left1[] Plus1 --> Right1[] Plus2[+] --> Left2[] Plus2 --> Right2[] CONST1[CONST] --- Left1 CONST2[CONST] --- Left2 </pre>
SUBI	$r_i \leftarrow r_j - c$	<pre> graph TD Minus1[-] --> Left1[] Minus1 --> Right1[] CONST1[CONST] --- Left1 </pre>
LOAD	$r_i \leftarrow M[r_j + c]$	<pre> graph TD Plus1[+] --> Left1[] Plus1 --> Right1[] Plus2[+] --> Left2[] Plus2 --> Right2[] Plus3[+] --> Left3[] Plus3 --> Right3[] Plus4[+] --> Left4[] Plus4 --> Right4[] MEM1[MEM] --- Left1 CONST1[CONST] --- Left2 MEM2[MEM] --- Left3 CONST2[CONST] --- Left4 MEM3[MEM] --- Left5[] MEM3 --- Right5[] MEM4[MEM] --- Left6[] MEM4 --- Right6[] </pre>
STORE	$M[r_j + c] \leftarrow r_i$	<pre> graph TD Move1[MOVE] --> Left1[] Move1 --> Right1[] Move2[MOVE] --> Left2[] Move2 --> Right2[] Move3[MOVE] --> Left3[] Move3 --> Right3[] Move4[MOVE] --> Left4[] Move4 --> Right4[] MEM1[MEM] --- Left1 Plus1[+] --- Left2 CONST1[CONST] --- Left3 MEM2[MEM] --- Left4 Plus2[+] --- Left5[] CONST2[CONST] --- Left6[] MEM3[MEM] --- Left7[] MEM3 --- Right7[] MEM4[MEM] --- Left8[] MEM4 --- Right8[] </pre>
MOVEM	$M[r_j] \leftarrow M[r_i]$	<pre> graph TD Move[MOVE] --> Left[] Move --> Right[] MEM1[MEM] --- Left MEM2[MEM] --- Right </pre>



Nota: Você deve utilizar o algoritmo baseado em Programação Dinâmica. Para computar os custos de cada instrução, considere os seguintes:

- I. A instrução TEMP (a primeira) tem custo zero, ou seja, um simples carregamento para um registrador, por exemplo, $R_i \leftarrow \text{TEMPO } X$, tem custo zero.
- II. O custo de uma instrução MOVEM é dois, ou seja, carregar da memória e atribuir à memória, por exemplo, $M[R_1] \leftarrow M[R_2]$, tem custo dois.
- III. Os custos das demais instruções são unitários.

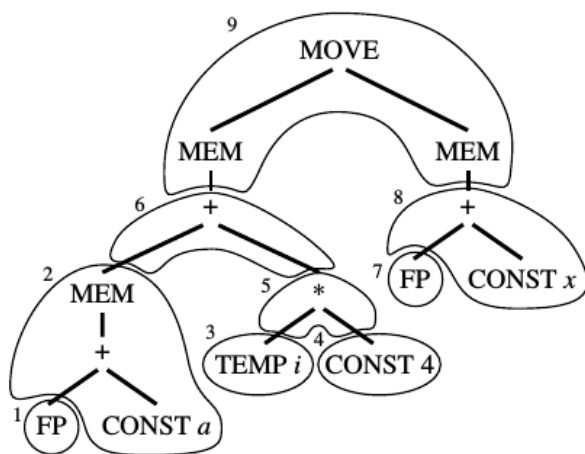
Entrada

A entrada é composta por um conjunto de instruções no formato linear.

Saída

Você deve imprimir os padrões selecionados e o custo da solução gerada.

3. (3,5 pontos) Implemente uma função que recebe um conjunto de padrões (Questão 2) e exibe o código equivalente. Por exemplo:



2	LOAD	$r_1 \leftarrow M[\text{fp} + a]$
4	ADDI	$r_2 \leftarrow r_0 + 4$
5	MUL	$r_2 \leftarrow r_i \times r_2$
6	ADD	$r_1 \leftarrow r_1 + r_2$
8	ADDI	$r_2 \leftarrow \text{fp} + x$
9	MOVEM	$M[r_1] \leftarrow M[r_2]$



OPÇÃO 2 – Alocação de registradores

Compiladores

Prof. Lucas Ismaily

1. (3,0 pontos) Implemente a Análise de Longevidade.

Entrada

A entrada é composta por um grafo de fluxo de controle no seguinte formato: a primeira linha da entrada é composta por dois inteiros **N** e **M**, sendo **N** o número do bloco básico e **M** a quantidade de linhas de códigos de três endereços. As **M** linhas seguintes são códigos de três endereços. Após as **M** linhas, segue uma última linha contendo uma sequência de inteiros, representando os vértices sucessivos do bloco **N**, caso **N** não tenha sucessores, é dado o valor zero.

Saída

Para cada bloco básico do grafo de entrada, seu programa deve computar os conjuntos **IN** e **OUT**. **Nota: nada será impresso na tela.**

Exemplo

Entrada

```
1 2
a = a+c
b = 4-a
2
2 1
b=20*c
3
3 2
d = a+b
b = 0
0
```

Saída

OUT[1] = { a , c }	IN[1] = { a , c }
OUT[2] = { a , b }	IN[2] = { a , c }
OUT[3] = { }	IN[3] = { a , b }

2. (3,0 pontos) Implemente o Grafo de Interferência utilizando a Análise de Longevidade.

Entrada

A entrada é composta pela saída da Análise de Longevidade, realizada na Questão 2.

Saída

Seu programa deve produzir um Grafo de Interferência. **Nota: nada será impresso na**



tela.

3. (4,0 pontos) Implemente a Alocação de Registradores utilizando o Grafo de Interferência. Considere uma arquitetura com 4 registradores.

Entrada

A entrada é composta por um Grafo de Interferência, representado por uma matriz $n \times n$, sendo n o número de variáveis do problema.

Saída

Para cada entrada, seu programa deve imprimir a quantidade de variáveis, quantas variáveis cada registrador irá guardar e quantas irão para memória (*spill*). Use a saída no seguinte formato: a primeira linha é a quantidade de variáveis do programa; a segunda linha é a quantidade de variáveis que o registrador que guarda o maior número de variáveis; a terceira é a quantidade de variáveis que o segundo registrador que guarda mais variáveis, e assim por diante. Ou seja, será impresso em ordem decrescente de quantidade de variáveis por registrador (que são quatro). A quinta linha contém quantas variáveis foram para memória, coloque 0 se nenhuma variáveis foi para a memória.

Exemplo de saída

```
20
6
5
4
4
1
4
1
1
1
1
1
0
```



OPÇÃO 3 – Análises de Fluxos

Compiladores

Prof. Lucas Ismaily

1. (3,0 pontos) Implemente a Análise de Longevidade.
2. (3,5 pontos) Implemente o algoritmo de fluxo de dados Reaching Definitions (definições alcançantes).
3. (3,5 pontos) Implemente o algoritmo de fluxo de dados Available Expressions (Expressões Disponíveis).

Para todas as questões considere o seguinte formato de entrada.

Entrada

A entrada é composta por um grafo de fluxo de controle no seguinte formato: a primeira linha da entrada é composta por dois inteiros **N** e **M**, sendo **N** o número do bloco básico e **M** a quantidade de linhas de códigos de três endereços. As **M** linhas seguintes são códigos de três endereços. Após as **M** linhas, segue uma última linha contendo uma sequência de inteiros, representando os vértices sucessivos do bloco **N**, caso **N** não tenha sucessores, é dado o valor zero.

Saída

Para cada bloco básico do grafo de entrada, seu programa deve computar os conjuntos **IN** e **OUT** de cada questão.