

COMPILADORES INSTRUÇÕES

QUALQUER DUVIDA QUE APARECER MANDE UM EMAIL PARA:
nunesfrancisco927@gmail.com

Este arquivo tem como objetivo mostrar como rodar o trabalho 2 de compiladores, mostrar como fazer toda a entrada e como ver as saídas. A opção do trabalho escolhida foi o 3, implementado a Analise de Longevidade, de Reaching Definitions e Avaliable Expressions.

ENTRADA:

A entrada do programa é feita da seguinte forma, quando rodar o programa, vai aparecer na tela oque está pedindo para ser escrito, ele começa pedindo a entrada de N, N é o numero total de blocos, depois é pedido o valor de M, M é o número de linhas do bloco, a cada bloco vai ser pedido uma entrada de M, para poder referenciar o número especifico de cada linha do bloco.

ATENÇÃO, o número do id de cada bloco já é decidido automaticamente, então ele segue a ordem de que o primeiro bloco que adicionar vai ser o B1, o segundo o B2, e assim por diante.

Depois de ter adicionado N e M, vai ser pedido o código, linha por linha, o numero de códigos adicionados é igual a M, como mencionado antes. Como exemplo, $a = b + c$ seria um exemplo de código adicionado em apenas uma linha, mais a frente tem um exemplo mais claro de uma entrada.

Depois de adicionar o código, aparece pedindo para dizer a quantos blocos o bloco que acabou de ser montado vai ser ligado, e depois é necessario referenciar o número desses blocos, os números dos blocos iniciam e 1 e não em 0.

E todo esse processo é necessario ser feito para todos os N blocos.

Não existe mudança na entrada entre os 3 algoritmos, mas é necessario tomar cuidado, pois cada algoritmo foi montado pensando que a entrada para aquele algoritmo está satisfeita, mais a frente também tem exemplos sobre isso.

O código utiliza duas struct, uma para fazer os blocos, e outra para guardar os resultados de in, def, use e out dos algoritmos, nos que utilizam o kill, decidi deixar o use, para representar ele pelo código e não precisar criar mais uma struct.

ANALISE DE LONGEVIDADE:

Vamos utilizar este exemplo para a analise de longevidade.

Como entrada teriamos:

N: 3

M: 1

codigo: $a = 0$

pra quantos aponta: 1

quais blocos ele aponta: 2

M: 4

codigo: $b = a + 1$

codigo: $c = c + b$

codigo: $a = b + 2$

codigo: if $a < N$ goto B2

pra quantos aponta: 2

quais blocos ele aponta: 2

quais blocos ele aponta: 3

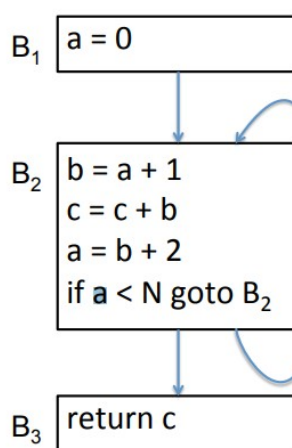
M: 1

codigo: return c

pra quantos aponta: 0

essa seria a entrada nesse caso.

Exemplo



$in[B_1] = \{c\}$

$def_{B_1} = \{a\}$

$use_{B_1} = \{\}$

$out[B_1] = \{a, c\}$

$in[B_2] = \{a, c\}$

$def_{B_2} = \{b\}$

$use_{B_2} = \{a, c\}$

$out[B_2] = \{a, c\}$

$in[B_3] = \{c\}$

$def_{B_3} = \{\}$

$use_{B_3} = \{c\}$

$out[B_3] = \{\}$

COMPILADORES INSTRUÇÕES

NOTA: Esse algoritmo foi totalmente implementado para caso uma das variaveis não tenha sido definida entre os blocos, ela diz que essa variavel veio de um bloco a cima do B1, como no exemplo, a resposta do código vai ter exatamente A MESMA SAIDA, com o In do B1 tendo c.

Caso não queria ter todo o trabalho de digitar linha a linha, pode copiar e colar isso no terminal e apertar enter(uma ou duas vezes), segue todas as entradas direitinho para o exemplo de cima. Se infelizmente isso não funcionar, vai ter que passar cada um linha a linha.

[illegible]

```

3
1
a = 0
1
2
4
b = a + 1
c = c + b
a = b + 2
if a < N goto B2
2
2
3
1
return c
0

```

e teremos nossa saída:

[illegible]

Analise de Longevidade!

B1: in = {c,}

B1: def = {a,}

B1: use = {}

B1: out = {a,c}

B2: in = {a,c,}

B2: def = {b,}

B2: use = {a,c,}

B2: out = {a,c}

B3: in = {c,}

B3: $\text{def} = \{\}$

B3: use = {c,}

B3: out = {}

Por favor, ignore as virgulas a mais no codigo, não tive tempo de criar um codigo especifico para tirar cada uma delas.

Sobre o código:

O código da análise de longevidade começa na linha 22 e termina na linha 152, ele é dividido em 5 códigos, o primeira é o do algoritmo de Use(linhas 22 até 57), depois tem o código do que ele Define(linhas 59 até 71), depois temos o código do Out(linhas 73 até 94), depois o código do In(linhas 96 até 130) e por ultimo, temos o código que chama todas essas funções, para assim calcular a longevidade(linhas 132 até 152). Essa função é chamada na linha 366, e nas linhas 370

COMPILADORES INSTRUÇÕES

até 376 é onde está printando o resultado, caso queira apenas ver o resultado de longevidade, pode comentar os outros dois for que tem logo em baixo.

REACHING DEFINITIONS:

Vamos pegar esse exemplo para calcular o Reaching Definitions, teremos a entrada:

N: 4

M: 3

codigo: $i = m - 1$

codigo: $j = n$

codigo: $a = u1$

pra quantos aponta: 1

quais blocos ele aponta: 2

M: 2

codigo: $i = i + 1$

codigo: $j = j - 1$

pra quantos aponta: 2

quais blocos ele aponta: 3

quais blocos ele aponta: 4

M: 1

codigo: $a = u2$

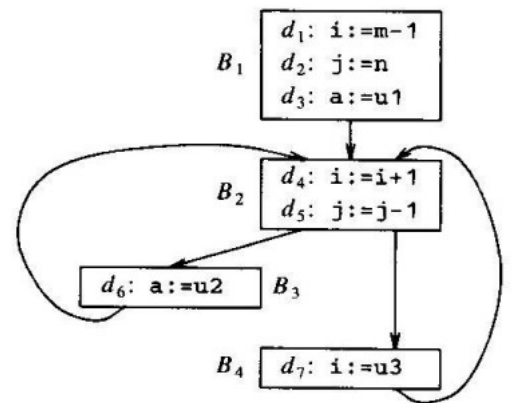
pra quantos aponta: 1

quais blocos ele aponta: 2

codigo: $i = u3$

pra quantos aponta: 1

quais blocos ele aponta: 2



B	IN[B]	OUT[B]
1		d1, d2, d3
2	d1, d2, d3, d6	d3, d4, d5, d6
3	d3, d4, d5, d6	d4, d5, d6
4	d3, d4, d5, d6	d3, d5, d6, d7

Nesse código, tudo precisa ser bem definido em cada bloco, ou seja, se tentarmos querer que ele pegue algo que foi definido em um bloco a fora, já não vai funcionar, pois o algoritmo construído não foi feito tendo isso em vista, ele apenas considera tudo que foi declarado nos blocos criados, ou seja, se tentarmos colocar o exemplo de longevidade, ele nunca vai saber que um valor c foi criado.

Atenção, abaixo tem o exemplo para copiar e colar no terminal, mas infelizmente por algum motivo ele estava bugando quando colava no terminal e copiava apenas os tres primeiros valores, caso isso aconteça com o professor, infelizmente será necessario colocar a entrada linha a linha. Nas saidas não estão em ordem, mas todas as saidas estão saindo corretas.

COMPILADORES INSTRUÇÕES

[illegible]

4

3

$$i = m - 1$$
$$j = n$$

a = u1

1

2

2

$$i = i + 1$$
$$j = j - 1$$

2

3

4

1

$$a = u^2$$

1

2

i = u3

1

2

[illegible]

Reaching Definitions!

B1: in = {}

B1: $\text{gen} = \{d1, d2, d3\}$

B1: kill = {d4,d7,d5,d6}

B1: out = {d1,d2,d3}

B2: in = {d1,d2,d3,d6,d7}

B2: $\text{gen} = \{d4, d5\}$

B2: kill = {d1,d7,d2}

B2: out = {d4,d5,d3,d6}

B3: in = {d4,d5,d3,d6}

B3: $\text{gen} = \{\text{d6}\}$

B3: kill = {d3}

B3: out = {d6,d4,d5}

B4: in = {d4,d5,d3,d6}

B4: gen = {d7}

B4: kill = {d1,d4}

B4: out = {d7,d5,d3,d6}

Sobre o código:

O código de `reaching definition` assim como o de `longevidade`, está dividido em, `gera`(linhas 156 até 166), `kill`(linhas 168 até 185), e o `in` e o `out`(nas linhas 187 até 203), uma função auxiliar para tirar as vírgulas(linhas 205 até 219), esse foi o único código que teve tempo de fazer isso. E para acabar, a função que chama todas elas(linhas 221 até 239). E ela é chamada na linha 367, com `print` nas linhas 377 até 383.

COMPILADORES INSTRUÇÕES

AVAILABLE EXPRESSIONS:

Pegemos esse exemplo para Expressões avaliáveis, vamos considerar isso apenas como um bloco:

N: 1

M: 4

```
codigo: a = b + c
```

```
codigo: b = a - d
```

```
codigo: c = b + c
```

```
codigo: d = a - d
```

pra quantos aponta: 0

[illegible]

1

4

$$a = b + c$$
$$b = a - d$$
$$c = b + c$$
$$d = a - d$$

0

[illegible]

Available Expressions!

B1: in = {}

B1: $\text{gen} = \{b+c, a-d, b+c, a-d, \}$

B1: kill = {abcd}

B1: out = {,,}

Nessa também não tive tempo de arrumar as saídas, então na parte de kill, considere que cada letra está separada por uma vírgula, se seria referente a o, ele gera a expressão $b + c$ e mata todas as ocorrências de a, e isso está em ordem, e também é exatamente sobre isso esse kill, tudo que está antes do igual, ele pega como o que mata.

Sobre o código, assim como o outro, ele tem 4 códigos, um que define (linhas 243 até 259), um que mata (261 até 269), um de in e out (linhas 271 até 316) e um que chama todos eles (linha 319 até 327). A função é chamada na linha 368, que imprime o resultado nas linhas 384 até 390.

Available Expressions

Instruções	Expressões disponíveis
$a = b + c$	
$b = a - d$	
$c = b + c$	
$d = a - d$	