

Nome: Tiago de Luna Farias

Nusp: 9875503

Prova 2 de Compiladores - Respostas

- 1) Determine os tipos e os endereços relativos para os identificadores na sequência de declarações a seguir. Assuma que um **int** ocupa quatro bytes e um **float** oito bytes:

a) float x

Id	Tipo	Deslocamento	Evn
x	float	0	1

b) record { float x; float y; } p;

Id	Tipo	Deslocamento	Evn
x	float	0	2
y	float	8	2
p	record()	8	1

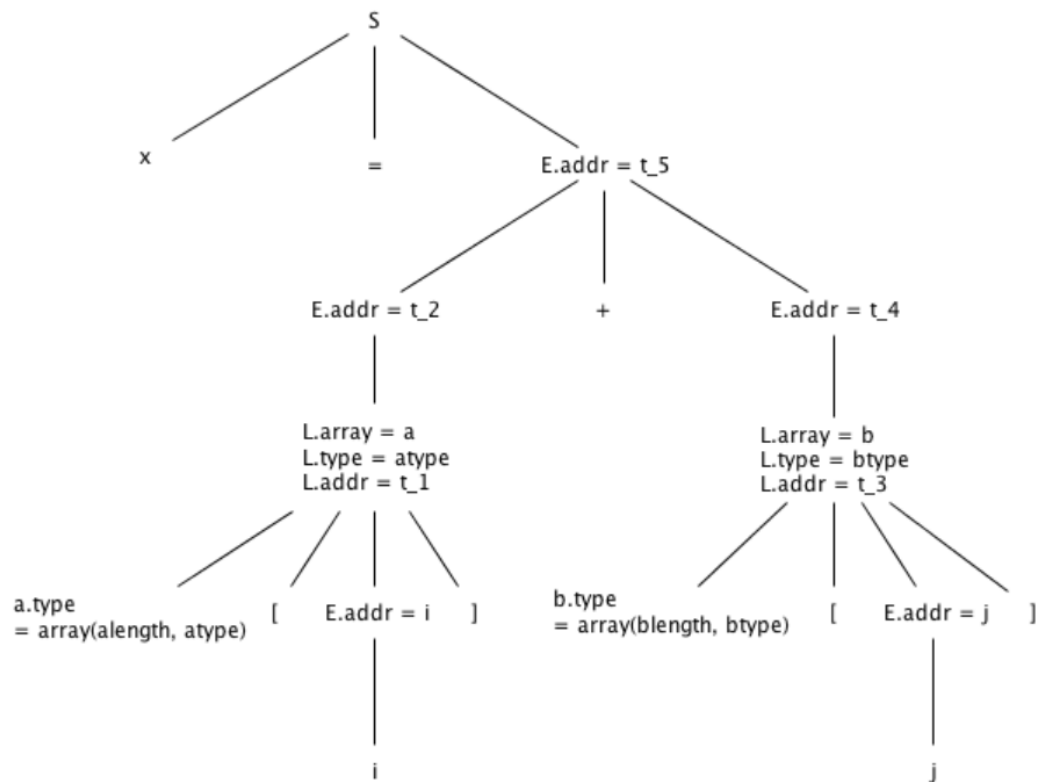
c) record { int tag; float x; float y; } q;

Id	Tipo	Deslocamento	Evn
tag	int	0	3
x	float	4	3
y	float	12	3
q	record()	24	1

2) Utilize o esquema de tradução da Fig. 6.22 (apresentada a seguir) para traduzir as seguintes atribuições:

a) $x = a[i] + b[j]$

análise da árvore:



Código de 3 endereços:

$t_1 = i * \text{awidth}$

$t_2 = a[t_1]$

$t_3 = j * \text{bwidth}$

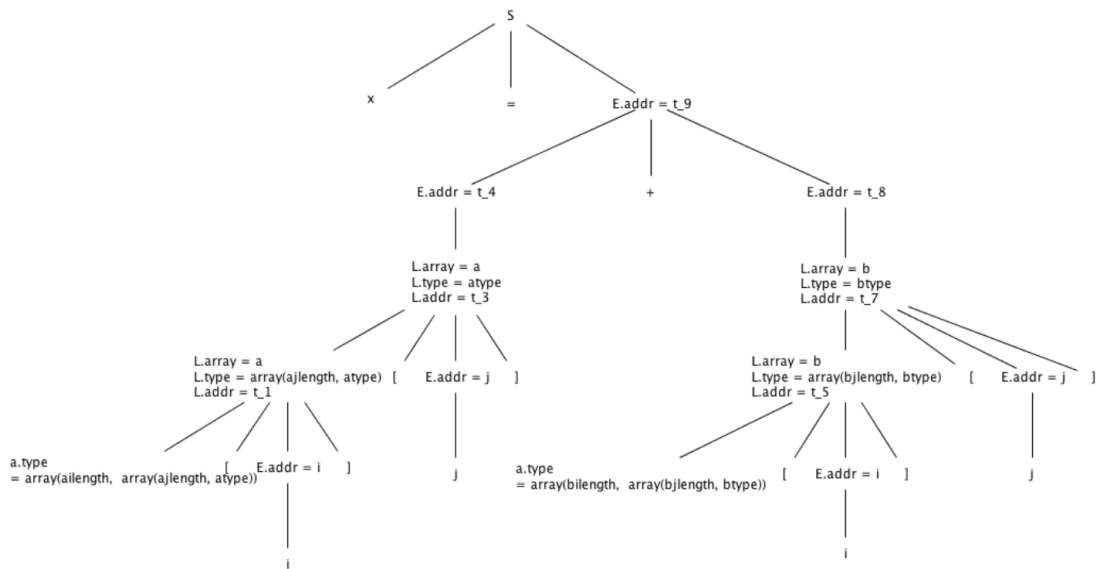
$t_4 = b[t_3]$

$t_5 = t_2 + t_4$

$x = t_5$

b) $x = a[i][j] + b[i][j]$

análise da árvore:



Código de 3 endereços:

$t_1 = i * ai_width$

$t_2 = j * aj_width$

$t_3 = t_1 + t_2$

$t_4 = a[t_3]$

$t_5 = i * bi_width$

$t_6 = j * bj_width$

$t_7 = t_5 + t_6$

$t_8 = b[t_7]$

$t_9 = t_4 + t_8$

$x = t_9$

c) $x = a[b[i][j]][c[k]]$

- 3) Um vetor de inteiros $A[i,j]$ possui um índice i variando de 1 a 10 e um índice j variando de 1 a 20. Inteiros utilizam 4 bytes cada. Suponha que o vetor A é armazenado começando no byte 0. Encontre a localização de:

Fórmula de cálculo: $((i-1) * 20 + (j-1)) * 4$

- $A[4,5]$

$$(3 * 20 + 4) * 4 = 256$$

- $A[10,8]$

$$(9 * 20 + 7) * 4 = 748$$

- $A[3,17]$

$$(2 * 20 + 16) * 4 = 224$$

- 4) Refaça a questão anterior considerando que o armazenamento do vetor A é ordenado pelas colunas (*column-major order*).

Fórmula de cálculo: $((j-1) * 10 + (i-1)) * 4$

- A[4,5]
 $(4 * 10 + 3) * 4 = 172$
- A[10,8]
 $(7 * 10 + 9) * 4 = 316$
- A[3,17]
 $(16 * 10 + 2) * 4 = 648$

- 5) Adicione regras ao conjunto de regras da Fig. 6.36 (apresentada a seguir) para os seguintes comandos de controle de fluxo:

a) Comando *repeat*: *repeat S while B*

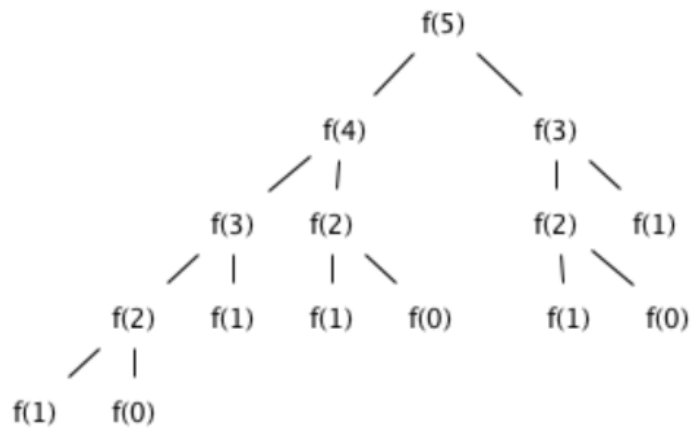
```
S1.next = newlabel()
B.true = newlabel()
B.false = S.next
S.code = label(B.true) || S1.code || label(S1.next) || B.code
```

b) Comando *for*: *for (S₁; B S₂) S₃*

```
S1.next = newlabel()
B.true = newlabel()
B.false = S.next
S2.next = S1.next
S3.next = newlabel()
S.code = S1.code || label(S1.next) || B.code || label(B.true) || S3.code ||
label(S3.next) || S2.code || gen('goto', S1.next)
```

- 6) O programa escrito em C abaixo computa os n'úmero de Fibonacci recursivamente. Suponha que o registro de ativação para *f* inclui os seguintes elementos na seguinte ordem: (valor de retorno, argumento *n*, variável local *s*, variável local *t*); também há normalmente outros elementos no registro de ativação. As questões abaixo assumem que a chamada inicial é *f*(5):

a) Mostre a árvore de ativação completa:



b) Como ficam a pilha de execução e os registros de ativação quando $f(1)$ está para retornar pela primeira vez?

f(5)	f(5), 5, s = f(4), t = f(3)
f(4)	f(4), 4, s = f(3), t = f(2)
f(3)	f(3), 3, s = f(2), t = f(1)
f(2)	f(2), 2, s = f(1), t = f(0)
f(1)	f(1), 1

c) Como ficam a pilha de execução e os registros de ativação quando $f(1)$ está para retornar pela quinta vez?

