

Compiladores — Folha laboratorial 5

DCC/FCUP

Novembro 2024

Geração de código intermédio

Exercício 1

Assumindo atribuições de variáveis temporárias apropriadas, traduza as seguintes instruções de código C para código de 3 endereços seguindo o esquema de tradução apresentado nas aulas.

- (a) `y = 1+x+3*x*x;`
- (b) `z = 3+f(x+y,x*y);`
- (c) `if(x<0) x = -1*x;`
- (d) `y = (x == 1) || (x == 2);`
- (e) `if (x<=y && !(x==y || x==1)) x=3; else x=5;`

Exercício 2

Traduza as definições de funções para código intermédio de 3 endereços.

- (a) `int fact(int n) {
 int i = 1;
 int r = 1;
 while(i <= n) {
 r = r*i;
 i = i+1;
 }
 return r;
}`
- (b) `int fact(int n) {
 if (n > 1)
 return n * fact(n-1);
 else
 return 1;
}`

Exercício 3

As leis de De Morgan dizem que $!(p \vee q)$ é equivalente a $(\neg p) \wedge (\neg q)$. Mostre que o esquema de tradução *transCond* apresentado nas aulas gera código equivalente para ambas as condições.

Exercício 4

- (a) Considere a seguinte tradução dum ciclo *do/while* (em que a condição é testada no final)

```
i = 0;  
do {  
    i = i + 1;  
} while( i < 10 );
```

para o seguinte código intermédio:

```
i := 0  
LABEL loop  
i := i + 1  
COND i < 10 loop end  
LABEL end
```

Escreva uma regra de tradução geral para este tipo de ciclos.

- (b) Considere a seguinte alternativa para traduzir um ciclo *while*

```
i = 0;  
while (i < 10) {  
    i = i + 1;  
}
```

para o seguinte código intermédio:

```
i := 0  
JUMP cond  
LABEL loop  
i := i + 1  
LABEL cond  
COND i < 10 loop end  
LABEL end
```

Esta tradução gera código que efetua um salto incondicional fora do ciclo e depois apenas um salto condicional por cada iteração; assim, deverá ser mais eficiente do que a tradução apresentada nas aulas (que gera dois saltos por cada iteração).

Escreva uma regra geral para tradução de ciclos *while* desta forma.