– INF01147 –Compiladores

Geração de Código Expressões booleanas e Controle de fluxo

Prof. Lucas M. Schnorr

– Universidade Federal do Rio Grande do Sul –



Plano da Aula de Hoje

- ▶ Expressões Booleanas
- ► Controle do Fluxo de Execução

Expressões Booleanas

Expressões Booleanas

- ► Servem para calcular valores lógicos
- ► Usadas frequentemente em expressões condicionais
 - ▶ while
 - ▶ if
 - ► for
- ► Compostas por
 - Operadores Booleanos (and, or, not)
 - ► Variáveis e constantes booleanas
 - Operadores Relacionais (entre expressões aritméticas)
- ► Exemplo

```
(2*x \ge y) or (x == false)
```

Expressões Booleanas

- Um exemplo de gramática para expressões booleanas
 - ightarrow Regras de precedência e associatividade

- Dois métodos de avaliação
 - Numérico → tratamento como expressões aritméticas
 - ► Falso é 0, Verdadeiro é diferente de 0
 - ► Fluxo de controle → tratamento por desvios
 - ► Também conhecido por avaliação de curto-circuito

Expressões Booleanas – Numérica

Expressão booleana em uma linguagem fictíciax = a or b and not c

```
▶ Tradução em TAC
```

```
099: ...

100: t1 = not c

101: t2 = b and t1

102: t3 = a or t2

103: x = t3

104: ...
```

Expressões Booleanas – Numérica

Expressão booleana em uma linguagem fictíciax = a < b

```
▶ Tradução em TAC
```

105: ...

```
099: ...

100: if (a < b) goto 103

101: t1 = 0

102: goto 104

103: t1 = 1

104: x = t1
```

Expressões Booleanas – Numérica Esquema

```
E \rightarrow E_1 \text{ or } E_2 \qquad \{ \text{ E.nome = temp()}; \}
                                         gera(E.nome = E_1.nome or E_2.nome)
E \rightarrow E_1 \text{ and } E_2 \in \text{E.nome} = \text{temp}();
                                         gera(E.nome = E_1.nome and E_2.nome)
\mathsf{E} \to \mathsf{not} \; \mathsf{E}_1 \quad \{ \; \mathsf{E.nome} \; \mathsf{=} \; \mathsf{temp}() \; ; \;
                                         gera(E.nome = not E_1.nome)
\mathsf{E} \to (\mathsf{E}_1) { E.nome = \mathsf{E}_1.nome }
\mathsf{E} \ \rightarrow \ \mathsf{E}_1 \ \mathsf{op} \ \mathsf{E}_2 \qquad \{ \ \mathtt{E.nome} \ \texttt{=} \ \mathsf{temp}() \, ; \\
                                         gera(if E_1.nome op.simb E_2.nome goto proxq+3);
                                         gera(E.nome = 0);
                                         gera(goto proxq+2);
                                         gera(E.nome = 1); }
\mathsf{E} \to \mathsf{true}
                                    { E.nome = temp();
                                        gera(E.nome = 1); }
\mathsf{E} \to \mathsf{false}
                              \{ E.nome = temp(); 
                                        gera(E.nome = 0); }
```

Expressões Booleanas – Numérica Exemplo

► Considerando a expressão

$$x = a < b \text{ or } c < d \text{ and } e < f$$

► Tradução em TAC pelo esquema

- Avaliação por fluxo de controle
 - ► Tradução em TAC sob a forma de desvios
 - Curto-circuito
- ► Exemplo

```
if (x < 100 \mid | x > 200 \&\& x != y) x = 0;
```

► Tradução em TAC (com curto-circuito)

 L_1 :

```
if x < 100 goto L_2
     ifFalse x > 200 goto L_1
     ifFalse x != y goto L_1
L_2: x = 0
```

- ► Funções auxiliares
 - ▶ gera()
 - ▶ rot() cria um novo rótulo simbólico
- ► Atributos herdados para cada expressão booleana B
 - ▶ B.t contém o rótulo alvo caso a expressão for verdade
 - ► B.f contém o rótulo alvo caso a expressão for falsa

```
\rightarrow { B_1.t=B.t; B_1.f=rot(); } B_1 or { B_2.t=B.t; B_2.f=B.f; } B_2
            { B.code=B_1.code || label(B_1.f) || B_2.code }
B \rightarrow \{B_1.t=rot(); B_1.f=B.f;\} B_1 and \{B_2.t=B.t; B_2.f=B.f;\} B_2
            { B.code=B_1.code || label(B_1.t) || B_2.code }
    \rightarrow not { B_1.t=B.f; B_1.f=B.t; } B_1 { B.code=B_1.code; }
     \rightarrow (B<sub>1</sub>) { B.code=B<sub>1</sub>.code; B.t=B<sub>1</sub>.t; B.f=B<sub>1</sub>.f; }
     → true { B.code=gera(goto B.t); }
    → false { B.code=gera(goto B.f); }
    \rightarrow E_1 relop E_2 { B.code=E_1.code || E_2.code ||
            gera(if E_1.local relop.lexval E_2.local goto B.t) |
            gera(goto B.f); }
```

FALSO:

```
goto X1

X1: if x > 200 goto X2
goto FALSO

X2: if x != y goto VERDADE
goto FALSO

VERDADE: x = 0
```

Controle de Fluxo

Controle de Fluxo

- ► Controlar o fluxo de execução
 - ► Gerar código de controle
 - Utiliza rótulos e desvios

- ► Estudaremos três situações (if, if else, while)
- ► Gramática (B é uma expressão booleana)
 - $S \rightarrow \text{if (B) } S_1$ $S \rightarrow \text{if (B) } S_1 \text{ else } S_2$ $S \rightarrow \text{while (B) } S_1$

Controle de Fluxo – if

```
S \rightarrow \text{ if } \{ \text{B.t=rot(); B.f=S.next; } \}
(B) \{ S_{1}.\text{next=S.next; } \}
S_{1} \{ \text{S.code=B.code } || \text{ gera(B.t:)} || S_{1}.\text{code } \}
```

Fluxo de Execução – if else

```
\begin{array}{lll} S & \rightarrow & \text{if } \{ \text{ B.t=rot(); B.f=rot(); } \} \\ & & \text{ } \{ \text{B} \} \  \  \{ \text{ } S_{1}.\text{next=S.next; } \} \\ & & \text{S}_{1} \text{ else } \{ \text{ } S_{2}.\text{next=S.next; } \} \\ & & \text{S}_{2} \  \  \{ \text{ S.code=B.code } || \  \, \text{gera(B.t:)} \  \  || \  \  S_{1}.\text{code } || \  \, \text{gera(goto S.next)} \  \  || \\ & & \text{gera(B.f:); } || \  \  S_{2}.\text{code} \  \  \} \end{array}
```

Controle de Fluxo – while

```
S \rightarrow \text{ while } \{ \text{ B.f=S.next; B.t=rot(); } \}
(B) \{ \text{ S.begin=rot(); } S_{1}.\text{next=S.begin; } \}
S_{1} \{ \text{ S.code=gera(S.begin:)} \mid\mid \text{ B.code } \mid\mid \text{ gera(B.t:)} \mid\mid S_{1}.\text{code} \mid\mid \text{ gera(goto S.begin)} \}
```

Gramática para Exercício

```
S \rightarrow attr \{ S.code=gera(attr.lexval) || gera(goto S.next) \}
S \rightarrow if \{B,t=rot(): B,f=rot(): \}
            (B) { S_1.next=S.next; }
            S_1 else { S_2.next=S.next; }
           S_2 { S.code=B.code || gera(B.t:) || S_1.code ||
                   gera(B.f:); || S_2.code }
S \rightarrow \text{while } \{ \text{B.f=S.next; B.t=rot(); } \}
            (B) { S.begin=rot(); S_1.next=S.begin; }
            S_1 { S.code=gera(S.begin:) || B.code ||
                  gera(B.t:) || S_1.code || gera(goto S.begin) 
    \rightarrow { B_1.t=rot(); B_1.f=B.f; } B_1 and { B_2.t=B.t; B_2.f=B.f; } B_2
             { B.code=B_1.code || label(B_1.t) || B_2.code }

ightarrow 	extstyle \mathsf{E}_1 relop \mathsf{E}_2 { B.code=\mathsf{E}_1.code || \mathsf{E}_2.code ||
             gera(if E_1.local relop.lexval E_2.local goto B.t) ||
             gera(goto B.f); }
```

Controle de Fluxo - Exercício

```
▶ Gere o TAC para o código seguinte
while (a < b && e != f) {
   if (c < d){
      x = y + z;
   }else{
      x = x - z;
   }
}</pre>
```

Conclusão

- ► Leituras Recomendadas para a aula de hoje
 - ► Livro do Dragão
 - ► Seções 6.6
 - ► Série Didática
 - ► Seção 5.4

► Durante a Semana Acadêmica não haverá aula