

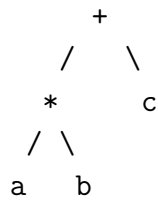
Linguagens de Programação

Gramáticas

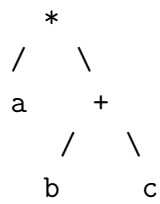
– Soluções –

1. Árvores de sintaxe abstractas:

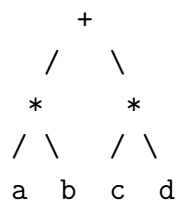
(a)



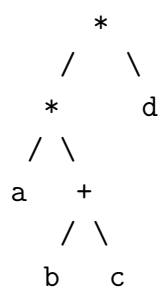
(b)



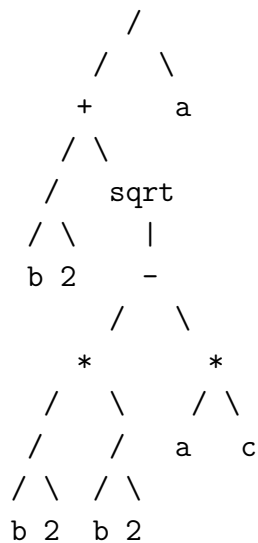
(c)



(d)



(e)



2. Prefixa:

- (a) $+ * a b c$
- (b) $* a + b c$
- (c) $+ * a b * c d$
- (d) $* * a + b c d$
- (e) $/ + / b^2 \text{ sqrt} - * / b^2 / b^2 * a c a$

3. Posfixa:

- (a) $a b * c +$
- (b) $a b c + *$
- (c) $a b * c d * +$
- (d) $a b c + * d *$
- (e) $b^2 / b^2 / b^2 / * a c * - \text{sqrt} + a /$

4. Descrição da lista: num — elemento — separador/terminador — associatividade

- (a) $1+ \text{ — } < name > \text{ — } , \text{ (sep) — associa à direita}$
- (b) $1+ \text{ — } < field > \text{ — } ; \text{ (term) — associa à direita}$
- (c) $0+ \text{ — } < statement > \text{ — } ; \text{ (term) — associa à direita}$
- (d) $1+ \text{ — } < factor > \text{ — } * \text{ (sep) — associa à esquerda}$

(e) $1+ \rightarrow \langle name - list \rangle : \langle type \rangle \rightarrow ; (term)$ — associa à direita

(f) $1+ \rightarrow \langle name \rangle : \langle constant \rangle \rightarrow ; (term)$ — associa à esquerda

5. Gramática:

```
E ::= E || C | C
E ::= E && N | N
N ::= not N | A
A ::= true | false
```

(a)

```
E ::= E || C | C
E ::= E && N | N
N ::= not N | A
A ::= true | false | ( E )
```

(b)

```
I ::= E = I | E
E ::= E || C | C
E ::= E && N | N
N ::= not N | A
A ::= true | false | ( E )
```

6. Gramática:

```
E ::= E + T | E - T | T
T ::= T * N | T / N | N
N ::= N D | D
D ::= 0 | 1 | 2 ... | 9
```

(a)

```
E ::= E + T | E - T | T
T ::= T * N | T / N | N
F ::= N ^ F | N
N ::= N D | D
D ::= 0 | 1 | 2 ... | 9
```

(b)

$$\begin{aligned}
E &::= E + T \mid E - T \mid T \\
T &::= T * N \mid T / N \mid N \\
F &::= P \wedge F \mid P \\
P &::= N \mid (E) \\
N &::= N D \mid D \\
D &::= 0 \mid 1 \mid 2 \dots \mid 9
\end{aligned}$$

7. Dangling else

- (a) Porque a expressão `if E then if E then S else S` pode ser obtida através de duas derivações distintas.

(b)

$$\begin{aligned}
S &::= CL \mid OP \\
CL &::= \text{if } C \text{ then } CL \text{ else } CL \\
OP &::= \text{if } C \text{ then } OP \mid \text{if } C \text{ then } CL \mid \text{if } C \text{ then } CL \text{ else } OP
\end{aligned}$$

A última regra de `OP` permite ligar o `else` ao `if` solto que lhe está mais próximo. As restantes hipóteses não pertencem à gramática para proibir a ocorrência de um `else` que não esteja ligado ao `if` solto mais próximo (não permite que um `if` aberto exista entre um `else` e o seu `if`).