$A = \{ \mathbf{a}^i \mathbf{b}^j \mathbf{c}^k | i = j \text{ ou } j = k \text{ onde } i, j, k \ge 0 \}.$ Sua gramática é ambígua? Por que sim ou por que não? 5, -> AC 3/dA 10 C-A (-) c() & $S_{i} \rightarrow kC \Rightarrow \alpha k b C \Rightarrow \alpha b C \Rightarrow i b b c ; i = 1.$ $2^3 \Rightarrow BD$ B- 2B/2 D-> 6Dd 6 $S_2 = \beta D = \alpha BD = \alpha D = \alpha i \gamma = k$ S-AC/BD A-046/2 C-) (14 B -> aB/E D -> 60 c/ & S=) AC =) a AbC =) abC = abc(=) a bc S=> BD => aBD => aboc => abc Pora Geron "aloc" pode sen made S, en Sa, loge A i ombigur. *2.27 Seja G = (V, Σ, R, (STMT)) a seguinte gramática. ⟨STMT⟩ → ⟨ASSIGN⟩ | ⟨IF-THEN⟩ | ⟨IF-THEN-ELSE⟩ $\langle \text{IF-THEN} \rangle \rightarrow \text{if condition then} \langle \text{STMT} \rangle$ $\langle \text{IF-THEN-ELSE} \rangle \rightarrow \text{if condition then } \langle \text{STMT} \rangle \text{ else } \langle \text{STMT} \rangle$ $\langle ASSIGN \rangle \rightarrow a:=1$

2.9 Dê uma gramática livre-do-contexto que gere a linguagem

S=> if condition then S=> if condition then I-T-E=> if condition then if condition then S was S=> if condition then if condition then a:= 1 de S

l=: a set l=: a matt noitiber of indition them a:=1

 $\Sigma = \{ \text{if, condition, then, else, a:=1} \}.$

de programação, mas G é ambígua.

a. Mostre que G é ambígua.

 $V = \{\langle {\tt STMT} \rangle, \langle {\tt IF-THEN} \rangle, \langle {\tt IF-THEN-ELSE} \rangle, \langle {\tt ASSIGN} \rangle \}$ G é uma gramática aparentemente natural para um fragmento de uma linguagem

S => if condition than S also S => if condition than if condition than S also S => if condition the if condition than a:=1 also S => if condition the if condition then a:=1 also a:=1 Loga, G i ombigur.