

## Prova 2 - LFA

1)

a) Supondo que  $L$  é regular, Existe uma constante  $N$  que representa o n° de estados

b)  $w = 0^N 1^N$  que são blocos de mesmo tamanho de 0 e 1,  $|0^N 1^N| = 2N > N$

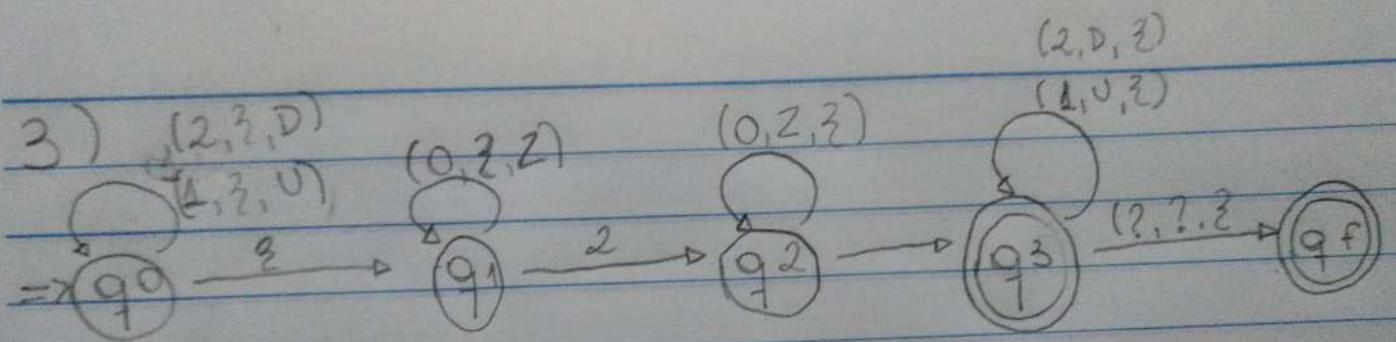
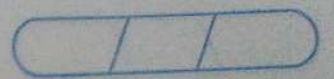
c)  $w = 0^u 0^v 0^z 1^N$ ,  $|0^u 0^v| \leq N$ ,  $|0^z| \geq 1$

d) Bombeando em  $w$  com  $w_i = 1$

$$w' = 0^{N+u} 1^N$$

e)  $w' \notin L$ , pois o bloco de 0 é maior que o bloco de 1, vindo contra a regra de  $L$  que o bloco de 1 deve ser  $\geq$  ao bloco de 0

f) Como  $w' \notin L$ , e o lema é inquestionável, chegamos em uma contradição, um absurdo, logo a suposição inicial de que  $L$  é regular





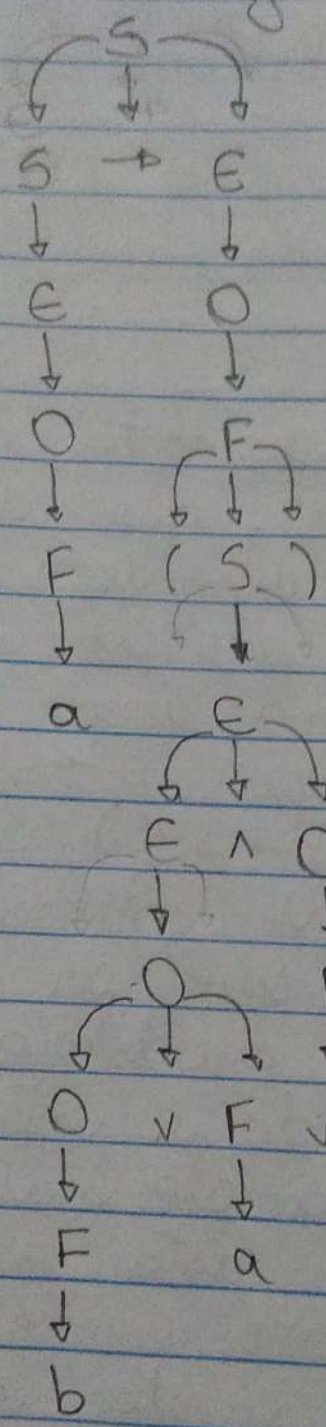
4

- a)  $G = (\{S, E, O, F\}, \{^{\wedge}, \vee, \rightarrow, (, ), a, b, c\}, P, S)$   
 $P = \{S \rightarrow E \mid S \rightarrow E, \quad C$   
 $E \rightarrow O \mid E \wedge O$   
 $O \rightarrow F \mid O \vee F$   
 $F \rightarrow (S) \mid a \mid b \mid c\}$

- b) As ambigüidades vem por conta das operações de precedência diferentes, que dada a mesma palavra gerariam derivações diferentes com "árvores" diferentes, por exemplo a palavra  $a \rightarrow a \vee a$  pode gerar uma árvore onde é primeiro gerado  $S \rightarrow S$  e depois  $S \rightarrow S \vee S$ , ou o contrário ( $S \rightarrow S \vee S \Rightarrow S \rightarrow S \vee S$ ). Isso é resolvido inserindo as variáveis intermediárias, onde cada uma é responsável por gerar uma operação de um nível de precedência. Outro tipo de ambigüidade gerado é entre operadores de mesmo nível, por exemplo na geração de  $a \vee a \vee a$ , para evitar esta ambigüidade devemos escolher se na árvore vamos agrupar a esquerda ou direita, nesta solução foi utilizado foi o agrupamento pela esquerda que simula a forma como resolvermos estas operações.



c) mão ambígua





ambigua

