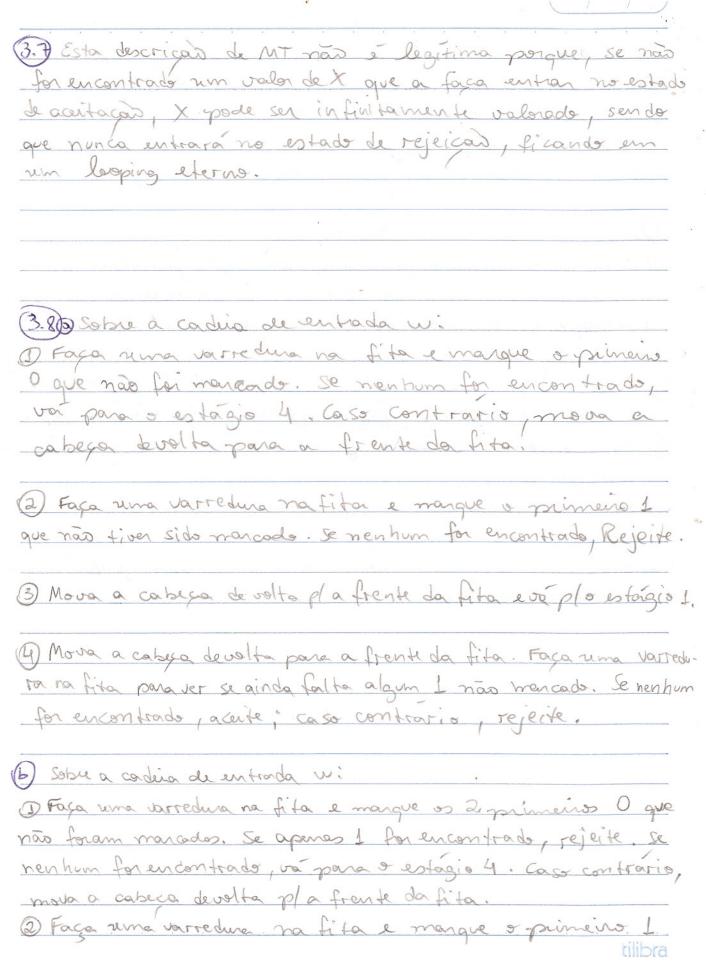
(3.4) Definicais formal de um enumerador: como rune MT+0 com 2 fitos, sen do huna delas resada como impressora. -D E = (Q, E, T, Tx, S, go, gacaite, grejeite), ande i Q = estados I = alfabeto de entrada Ex-ralfabeto da impressora (carleias de Z) I = alfabeto da fita. go = est. inicial; gocerta = bt. ocertaga; grejeita = est. rejeit S = Q x T -> Q x T x {E, D}. A linguagen enumerede e « conjunto dos cadeias reconhe-civeis pelo MT que sas impressas pelo impressas. 350 Sing pais à alfabete de fita Tontem L. Uma maquina de Turing pade escrever quaisquer caractères en The sua filha. B Não, proque Z nonca contêm U, mas T sempte contêm U. Portante não podem seriquais Osin. se a capeça da MT tenta se mover pla esquada da estremidade esquada, ela permanece na moma celula da fita. Destador distintos, que são gacita e grejeita.



| | | 4 | |
|--------------------|----------------|---------------|----------------------|
| que nos fiver side | mancado Se ne | hum for encon | mado rejeite. |
| army I | | | da fita e va plestas |
| D Mova a cabega | | | |
| / | | | 1 L ras marcado. se |
| nenhum for ence | | | |
| J Sobre a cadeia | de entrada u | ·: | |
| D Faça rema yar | reduce ha fito | emanque es 2 | primeiros O que |
| | | | iontrado va para |
| & estegia 4. S | e aperas I for | encontrado, | aceite. Caso |
| contrario, ma | va a cabeca d | evolta para | a frente da fita. |
| 2) Faça uma va | rreduce na fi | ta emarque | o primero 1 |
| que não tiver s | ido mancado. | Se nenhum | la encontrado, ace |
| 3) Mora a caber | a de volta po | era a frente | da fita e ra pare |
| o estagio 1. | | | |
| 1) Moora a cabe | ja devolta p | para a frente | do fita. Faça |
| | | | la resta algum |
| | ** | for encontra | do, rejeite, coso |
| confeals a | certe. | | |
| | | | |
| · 14.2.3F. 4.3 | | | |
| | 2 | <u> </u> | <u> </u> |
| | \$7x = | | |
| | | | T N |
| | | 12 | (4) |
| | | A CONTRACTOR | , |
| | | | |
| | | | <u></u> |
| | | | |
| | | | |

tilibra