DIMOSTRA RE FORMALMENTE CHE IL LINGUAGGIO

L={3mbkcm | m>0 k>2m}

NON E' CONTEXT FREE.

SUPPONIAMO PER ASSURDO EHE L SIA C.F.ALLORA PER IL PUMPING LEMMA PER I LINGUAGO DE LEMMA PER IL PUMPING

JEMMA PER I LINGUAGGI CF. ABBIAMO CHE

JPEN | YZEL 1217P: Z=MUWNY

PRENDIAMO Z= 2º 62P+1 CP

121=4P+1>P

VU #X I € P VI #130

Z=MUWNY

CONSIDERIAMO LE DIVERSE POSSIBILITÀ PER JWN

SAPENDO CHE |JWX| SP

- 15KEP
- 2 vwn = bk
- 3 UWn=ck 16KEP
- 4 rwx = 2tbs 1 = t+s = p
- 5 JWN = btcs 18 t+SEP

a....a b.... b c.... c

a.... a b.... b c.... c

CONSIDERIAMO LA STRINGA POMPATA PER CLASEUN CASO

(1) $\mu v^2 w k^2 y \in L$ $\mu v^2 w k^2 y = \partial^{P+k'} b^{2P+1} c^P$ $1 \le k' \le k$ $p+1 \le |\alpha| \le 2P$ |b| = 2p+1 $\#(\alpha) \ne \#(c)$ |c| = p

è superfluo usare k'

posso usare k e lasciare

1 <= k <= p

Infatti come risultato

aggiungo cmq min 1 a,

max p a

② $\mu \nu^{\circ} w n^{\circ} y \in L$ $\mu \nu^{\circ} w n^{\circ} y = \partial^{P} b^{2P+1-k'} e^{P}$ $1 \le k \le k$ $2P+1P \le |b| \le 2P+1-1 \Rightarrow P+1 \le |b| \le 2P \Rightarrow \#(b) \not > 2\#(a)$

(3)
$$M U^2 W n^2 y = \alpha^p b^{2p+1} e^{p+k'}$$
 $1 \le k' \le k$
 $P+1 \le |C| \le 2p =$ $\#(c) \ne \#(a)$

(a) vwn=otbs
1≤t+s≤p
1≤s≤p

CONSIDERIAMO TRE DIVERSI SOTTO CASI

$$MU^2WN^2y = \partial^{P+E'}b^{2P+1}CP$$
 $1 \le E' \le E$
 $P+1 \le |\alpha| \le 2P-1$
 $\Rightarrow \pm(\alpha) \ne \pm(C)$

$$C \quad \nabla \neq \lambda \quad n \neq \lambda$$

$$M \quad \nabla^{\circ} W \quad n^{\circ} y = \partial^{P-L'} b^{2P+1-S'} C^{P} \qquad 1 \leq t' \leq t$$

$$1 \leq s \leq s$$

$$0 \le |a| \le p-1$$
 } => $\#(a) \ne \#(c)$
P+1 $\le |b| \le 2p$ } $\#(b) \nearrow 2\#(c)$