Nikita Felier, 3793479 Tim Schlensledt, 3797524

1.4

- a) a ist kontext sensitiv, da 11 = |r| bei alle Produktionsregelin
  - a ist kontext frei , da r + E
  - a ist wicht regular, da rests
- b)  $S \Rightarrow_{G} S S \Rightarrow_{G} (S) S \Rightarrow_{G} (S+S) S \Rightarrow_{G} ((S+S) S) \Rightarrow_{G} ((S-S)+S) S)$   $\Rightarrow_{G}^{4} ((x-x)+x)-x)$
- c)  $L(6)_{\Lambda} \{(1)_{1} \times 3^{*} = L(\{1\}^{3} \times (1)^{3}) \mid a \in N_{0}\}$
- d) Beweis, dass L(h) keine Typ 3-Sprache ist untilets Pumping Comma 2 = x + x, 7 ∈ L(h)

lant Pumping lemma erzeugt die Sprache dann Worker der Form  $x+i\times , i\in \mathcal{U}$ 

=> 2.B. 1=2: X++×

1. Fall : S-2 x

 $S+S = \sum_{G}^{2} x + X$ 

2. Fall: 5 -> 5-5

 $S+S = \frac{4}{5} S-S+S-S = \frac{4}{5} x-x+x-x$ 

3. Fall: 5 -> (5)

 $S+S \Rightarrow (S)+(S) \Rightarrow (S)+(S) = \sum_{\alpha=0}^{\infty} (x)+(x)$ 

4. Fall S-2 S+S

 $S+S = 2 S+S+S \Rightarrow S+S+S+S = 2 X+X+X+X$ 

=> x++x \& L(6)

- a) M ist abzāhlbar => 3f: M-> /N injekhir

  Da |M'| \le |M| => 3g: M'-> M injekhir

  => 3h: M'-> N injekhir und Souiit M' abzāhlbar
- E\* ist abtalilbar, weum E endlich ist

  Vorter in E\* werden anhand ihrer lange aufstegend sorbert, woben
  Worter mit gleicher lange lexikographisch worden.

  Es ex. hum eine Bjelchon f: N-> E\*.

  Mit f(i) erhalt man das i-te Wort der Sorberung.
- P(N\*) ist wicht abzählbar, deun

  uach § 1.10 ist N\* abzählbar und N° ist wendlich und Teilmenze von N\*

  => N\* abzählbar und wendlich. Nach Cantors Theorem ist P(N\*) dann
  über abzählbar.

1.6

Sai M überabtahlbar. Wir wissen, dass N abzahlbar

=> IMI > IMI, da f: N-> M surjektiv

=> Um E M Ju E W

=> IMI > IMI y

=> M abzāhlbar