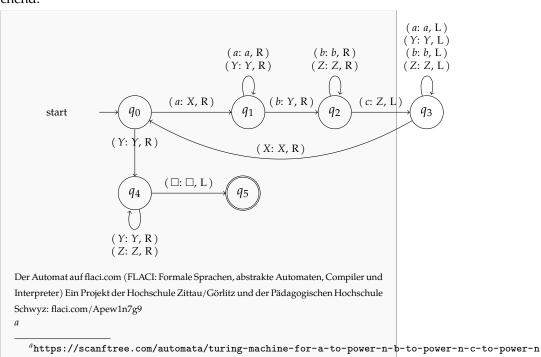
Aufgabe 3

- (a) Primitiv rekursive Funktionen
 - (i) Zeigen Sie, dass die folgendermaßen definierte Funktion if: $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N} \times \mathbb{N}$ primitiv rekursiv ist. sonst
 - (ii) Wir nehmen eine primitiv rekursive Funktionp: NN an und definieren g(n) als die Funktion, welche die größte Zahl i < n zurückliefert, für die p(/) = 0 gilt. Falls kein solches i existiert, soll g(n) = 0 gelten: $a(n) = max \ (i < n \mid p) = 0 \ U \ 0)$ if (b, x, y) = (falls b=0)

Zeigen Sie, dass g: N > N primitiv rekursiv ist. (Sie dürfen obige Funktion if als primitiv rekursiv voraussetzen.)

- (b) Sei $\Sigma = \{a, b, c\}$ und $L \subseteq \Sigma^*$ mit $L = \{a^i b^i c^i | i \in N\}$.
 - (i) Beschreiben Sie eine Turingmaschine, welche die Sprache Z entscheidet. Eine textuelle Beschreibung der Konstruktionsidee ist ausreichend.



(ii) Geben Sie Zeit- und Speicherkomplexität (abhängig von der Länge der Eingabe) Ihrer Turingmaschine an.

Speicherkomplexität n (Das Eingabewort wird einmal überschrieben)

Zeitkomplexität the turing machine time complexity is the num-

ber of transition execution will executed is call time complexity of the turing machine. first we start we main loop execution is (n/3)-1. transition(a,x,R) from state 1 to 2=1. transition (a,a,R) and (y,y,R) on state 2 is = (n/3)-1. transition (b,y,R) from state 2 to 3=1. on state 3 (b,b,R) and (z,z,R)=(n/3)-1. transition (c,z,L) from state 3 to 4=1. on state 4 (y,y,L), (b,b,L), (z,z,L) and state 5 (a,a,L) = (n/3)-1. transition (a,a,L) form state 4 to 5 =1. transition (x,x,R)from 5 to1 = 1 total(n+2) following transition will executed transition(a,x,R) from state 1 to 2 = 1. transition (y,y,R) on state 2 is = (n/3)-1. transition (b,y,R) from state 2 to 3=1. transition (z,z,R) on state 3=(n/3)-1 transition (c,z,L) from state 3 to 4=1. on state 4 (y,y,L) ,(z,z,L) and state (n/3)-1. transition (x,x,R) from state 54 to 6 = 1 transition on state 6 (y,y,R), (z,z,R) = (n/3) transition (d,d,R) from state 6 to 7 =1 total =(4n/3)+2 over alti time complexity (n+2)(n/3)- $1+(4n/3)+2^{a}$

- (c) Sei $\Sigma = \{0,1\}$. Jedes $w \in \Sigma^*$ kodiert eine Turingmaschine M_w . Die von M_w berechnete Funktion bezeichnen wir mit $\varphi_w(x)$.
 - (i) Warum ist $L = \{ w \in \Sigma^* \mid \exists x \colon \varphi_w(x) = xx \}$ nicht entscheidbar?
 - (ii) Warum ist $L = \{ w \in \Sigma^* \mid \exists x \colon w = xx \}$ entscheidbar?

 $^{^{\}it a} {\tt https://www.youtube.com/watch?v=vwnz9e_Lrfo}$