

Def.: 7.3

L entscheidbar $\Leftrightarrow M_L$ hält immer

(„ \Leftarrow “ hängt davon ab, ob, wie man verfahren definiert)

A4.7:

a) Bew.: Sei $M_{\leq 42}$ die TM, die $H_{\leq 42}$ entscheidet.

Σ : $M_{\leq 42}$ akz. $w \in H_{\leq 42}$ und $M_{\leq 42}$ verw. $w \notin H_{\leq 42}$

(i) Sei $w \in H_{\leq 42}$.

Dann ist w in Form $w = \langle M \rangle$. Die TM M hält nun auf jeder Eingabe nach spätestens 42 Schritten.

Dies kann umgesetzt werden, indem man sich die gemachten Schritte merkt und bei 42 akzeptiert.

\hookrightarrow Das merken könnte man mit Zuständen machen: $Q_{\leq 42} = Q_M \times \{v_1, \dots, v_{42}\}$

unabhängig davon ob M akz. oder verw. akzeptiert $M_{\leq 42} w$.

Hier können wir in keinen Dauerschleife stecken bleiben, da M spätestens nach 42 Schritten hält.

ii) $w \notin H_{\leq 42}$

Hier ist M mit $w = \langle M \rangle$ eine TM die nicht nach 42 Schritten hält.

Sobald $M_{\leq 42}$ also zählt, dass der 43. Schritt erreicht wurde verwirft $M_{\leq 42} w$.

Somit \exists TM $M_{\leq 42}$ die $H_{\leq 42}$ entscheidet. □

b) Bew.:

Sei M_{lin} die TM die $TAPEn$ entscheidet.

(i) $x \in TAPEn$

Dann $x = \langle u \rangle w$ und M_{lin} simuliert M auf w .

Problem: Sei M TM mit $\delta(q_0, x) = (q_0, x, \sqcup)$, dann wäre es ein Element von $TAPEn$, aber würde nicht halten.
Somit hilft M_{lin} auch nicht?
Verstehe nicht, wie ich das dann zeigen soll...

c) Sei M_{q_0} TM die L_{q_0} entscheidet.

M_{q_0} durchsucht dann die Eingabe, bis der folgende Zust.-übergang gefunden wird:

$$\delta(q_0, \square) = (q', x, \xi) \text{ mit } q' \in Q \setminus \{q_0\}, x \in \Gamma \\ \text{und } \xi \in \{L, N, R\}$$

(i) Sei $w \in L_{q_0}$.

↑

$\Rightarrow M_{q_0}$ findet einen solchen Übergang und akzeptiert.

(ii) Sei $w \notin L_{q_0}$.

$\Rightarrow M_{q_0}$ findet keinen solchen Übergang und verwirft. □

A4.3:

Wie will man sowas mit diagonalisierung machen?

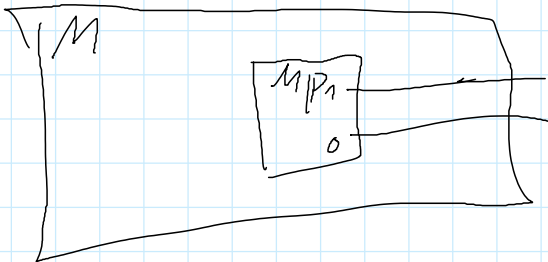
Hätte jetzt eher versucht ein explizites Gegenbeispiel anzugeben.

A4.4:

$A_P = \{ \langle n \rangle \mid M \text{ entscheidet } P \}$, also berechnet M die Funktion

$$f(x) = \begin{cases} 1 & , \text{ wenn } \text{val}(x) \text{ Primzahl} \\ 0 & , \text{ sonst} \end{cases}$$

Bew.: Sei M_P die TM die A_P entscheidet.



Idee: wie bei Satz von Rice
Beweis, auf H_E zurückführen.

