| DTM $Deterministische\ Turing-Maschine$ | NTM $Nicht determinist is che Turing-Maschine$ | $Entscheidungsproblem$ $_{3}$ |
|---|--|---|
| $(Un\mbox{-})Entscheidbarkeit$ | $Semi	ext{-}Entscheid barke it$ | ${\it Co-Semi-Entscheidbarkeit}$ |
| $Aufz\"{a}hlbarke it$ | $Abz\"{a}hlbarke it$ 8 | Überabzählbarkeit |
| Halte problem | $Cantor	ext{-}Funktion$ | Cantor-Diagonalisierung |
| Cantors erstes Diagonalargument | Cantors zweites Diagonalargument | Cantorsche Paarungsfunktion |
| A ckermann funktion | Topologie | $G\"{o}delsche~Unvollst\"{a}ndigkeitss\"{a}tze$ |
| LOOP-Programm: Definition | $LOOP	ext{-}Programm: ADD	ext{-}Funktion$ | $LOOP	ext{-}Programm: SUB	ext{-}Funktion$ |
| LOOP-Programm: MUL-Funktion | LOOP-Programm: POT-Funktion | $LOOP	ext{-}Programm: DIV	ext{-}Funktion$ |

| $ \begin{array}{c} H = (Q, \Sigma, \Gamma, \delta, \alpha, F) \\ Q, Zastardsmenge \Sigma \dots Eurgeboolsphabet \\ Pringe nach Enlscheidhurkeit \\ Q, Zastardsmenge \Sigma \dots Eurgeboolsphabet \\ P, \dots Bringsboolsphabet \\ P,$ | | | |
|--|--|--|--|
| Sigenschaft nicht haben, das Cegenteil der Eigenschaft eindeutig nachgewiesen werden kann. 6 Begenschaft eindeutig nachgewiesen werden kann. 6 Begenschaft eindeutig nachgewiesen werden kann. 6 Begenschaft einer Menge, nicht abzählbar zu sein (keine Bijektion auf \mathbb{N}) 8 Bezeichung der von Cantor entwickelten Diagonalverfahren 12 Die Verteilungsfunktion der Cantorverteilung 12 Die Verteilungsfunktion der Cantorverteilung 13 Die Gödelschen Unvollständigkeitssätze weisen nach das es in hinvichend starken Systemen, Aussagen gehen muss die man weder formal beweisen noch waderlegen kann. 15 Die Gödelschen Unvollständigkeitssätze weisen nach das es in hinvichend starken Systemen, Aussagen gehen muss die man weder formal beweisen noch and en 2. Unvollständigkeitssatz weisen nach das es in hinvichend starken Systemen, Aussagen gehen muss die man weder formal beweisen noch and en 2. Unvollständigkeitssatz weisen nach den 3. Unvollständigkeitssatz weisen nach den 4. Unvollständigkeitssatz weisen nach den 5. Unvollständigke | | $QZustandsmenge \ \SigmaEingabealphabet$ $\GammaBandalphabet \ mit \ \Gamma \subseteq \Sigma \cup \{\bot\}$ $\delta \ \ddot{U}bergangsfkt. \ Q \times \Gamma \rightarrow 2^{Q \times \Gamma \times \{L,R,N\}}$ $q_0Startzustand \ q_0 \in Q$ | $QZustandsmenge \ \SigmaEingabealphabet$ $\GammaBandalphabet \ mit \ \Gamma \subseteq \Sigma \cup \{\bot\}$ $\delta \ddot{U}bergangsfkt. \ Q \times \Gamma \rightarrow Q \times \Gamma \times \{L,R,N\}$ $q_0Startzustand \ q_0 \in Q$ |
| Eigenschaft einer Menge, nicht abzählber z_0 sein (keine Bijektion auf $\mathbb N$) Menge, die die gleiche Mächtiykeit wie $\mathbb N$ hat (eindimensional unendlich) z_0 seine Maschine (z_0 eine Maschine (z_0 eine Maschine (z_0 eine Maschine (z_0 eine Ellemente aufzählt z_0 seine z_0 para z_0 seine Maschine (z_0 eine Maschine (z_0 | Eigenschaft nicht haben, das Gegenteil der Eigenschaft eindeutig nachgewiesen | Eigenschaft haben, die Eigenschaft | Eigenschaft eindeutig nachgewiesen (bzw das Gegenteil nachgewiesen) werden |
| $ \begin{array}{c} \textit{Eigenschapt enter Menge, ment auf annoar} \\ \textit{zu sein (keine Bijektion auf \mathbb{N})} \end{array} \begin{array}{c} \textit{hat (cindimensional unenallich)} \\ \textit{but abzählbar unendlich)} \end{array} \begin{array}{c} \textit{Se} \\ \textit{Cantorverteilung} \\ \textit{Die Verteilungsfunktion der} \\ \textit{Cantorverteilung} \\ \textit{Die Verteilungsfunktion der Cantorverteilung} \\ \textit{Die Genden Diagonalargument von Cantor (\mathbb{N} \times \mathbb{N} \to \mathbb{N})} \\ \textit{Sei $\tau_i : r_1 = 0.b_1 b_1 b_2 b_3 \dots \\ r_1 = 0.b_2 b_2 b_2 b_3 \dots \\ r_1 = 0.b_3 b_3 b_3 b_3 \dots \\ \vec{r} = 0.\vec{r}_1 \vec{r}_1 \vec{r}_2 \vec{r}_3 \dots \\ \vec{r} = 0.\vec{r}_1 \vec{r}_1 \vec{r}_1 \vec{r}_2 \vec{r}_3 \dots \\ \vec{r} = 0.\vec{r}_1 \vec{r}_1 \vec{r}_1 \vec{r}_2 \vec{r}_3 \dots \\ $ | 6 | 5 | 4 |
| $ \begin{array}{c} Bezeichung \ der \ von \ Cantor \ entwickelten \ Die \ Verteilungsfunktion \ der \ Cantorverteilung \\ \\ Die \ Verteilungsfunktion \ der \ Cantorverteilung \\ \\ & 12 \\ \\ & 13 \\ \\ & 14 \\ \\ & 15 \\ \\ & 15 \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ \\ & 16 \\ \\ $ | | hat (eindimensional unendlich bzw | "Generatorfunktion" gibt, die alle |
| $ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | 9 | 8 | 7 |
| $Basiert\ auf\ dem\ Diagonalargument\ von\ Cantor\ (\mathbb{N}\times\mathbb{N}\to\mathbb{N})$ $Sei\ r_i\colon r_1=0,b_{11}b_{12}b_{13}\ r_1=0,b_{21}b_{22}b_{23}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{33}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{31}b_{32}b_{32}b_{32}\ r_1=0,b_{3$ | | _ , | auf einer bestimmten Eingabe hält (oder in eine Endlosschleife geht). Ist unentscheidbar (semi-, nicht co-semi-), |
| $ \begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | 12 | 11 | 10 |
| $\begin{array}{c ccccccccccccccccccccccccccccccccccc$ | | $r_1 = 0, b_{21}b_{22}b_{23}$ $r_1 = 0, b_{31}b_{32}b_{33}$ $\bar{r} = 0, \bar{r}_{11}\bar{r}_{22}\bar{r}_{33}$ | ist genau gleich, wenn eine Bijektion |
| weisen nach das es in hinreichend starken Systemen, Aussagen geben muss die man weder formal beweisen noch widerlegen kann. Es gibt den ersten und den 2. Unvollständigkeitssatz $ 18 $ | 15 | 14 | 13 |
| $SUBx_1x_2: \\ x_0:=x_1+0; \\ LOOPx_2DOx_0=x_0-1END \\ 21 \\ DOPx_2DOx_0=x_0+1END \\ 22 \\ DOPx_2DOX_0=x_0+1END \\ 24 \\ DOPx_2DOX_0=x_0+1END \\ 25 \\ DOPx_2DOX_0=x_0+1END \\ 26 \\ DOPx_2DOX_0=x_0+1END \\ 27 \\ DOPx_1x_2: \\ x_0:=x_1+0; \\ x_0:=x_1+0; \\ LOOPx_2DOMULx_0x_1END \\ DOPx_2DOMULx_0x_1END \\ DOPx_2DOADDx_0x_1END \\ DOPx_2DOADDx$ | weisen nach das es in hinreichend starken Systemen, Aussagen geben muss die man weder formal beweisen noch widerlegen kann. Es gibt den ersten und den 2. Unvollständigkeitssatz | | $\varphi(a,0,n+1) = \alpha(a,n)$ $\varphi(a,b+1,n+1) = \varphi(a,\varphi(a,b,n+1),n) \text{ oder}$ $\ddot{a}hnlich \text{ mit extrem schnellem Wachstum}$ |
| $SUBx_{1}x_{2}: \\ x_{0}:=x_{1}+0; \\ LOOPx_{2}DOx_{0}=x_{0}-1END \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\$ | 18 | 17 | 16 |
| $POTx_1x_2: \qquad \qquad MULx_1x_2: \\ x_0:=x_1+0; \qquad \qquad x_0:=x_1+0; \\ LOOPx_2DOMULx_0x_1END \qquad LOOPx_2DOADDx_0x_1END$ | $x_0 := x_1 + 0;$ $LOOPx_2DOx_0 = x_0 - 1END$ | $x_0 := x_1 + 0;$ $LOOPx_2DOx_0 = x_0 + 1END$ | Form: $ x_i := x_j + n, $ $ x_i := x_j - n, $ $ LOOP x_i DOP_j END, $ $ p_i : p_j $ |
| $tbd \hspace{3cm} x_0 := x_1 + 0; \hspace{3cm} x_0 := x_1 + 0; \\ LOOP x_2 DOMUL x_0 x_1 END \hspace{3cm} LOOP x_2 DOADD x_0 x_1 END$ | | | |
| 24 23 22 | tbd | $x_0 := x_1 + 0;$ | $x_0 := x_1 + 0;$ |
| | 24 | 23 | |

| $LOOP	ext{-}Programm:\ MAX	ext{-}Funktion$ | $LOOP	ext{-}Programm: MIN	ext{-}Funktion$ | $LOOP	ext{-}Programm: MOD	ext{-}Funktion$ |
|---|---|--|
| 25 | 26 | 27 |
| $LOOP	ext{-}Programm: \ GGT	ext{-}Funktion$ | $LOOP	ext{-}Programm: Fallunterscheidung$ | $WHILE\mbox{-}Programm:\ Definition$ |
| 28 | 29 | 30 |
| $WHILE\text{-}Programm:\ Syntax$ | $Kolmogorov	ext{-}Komplexit\"{a}t$ | ${\it Many-One-Reduktion}$ |
| 31 | 32 | 33 |
| Turing-Reduktion | Schubfach prinzip | Satz von Rice |
| 34 | 35 | 36 |
| PostschesKorrespondenz problem | $\ddot{A} quivalenz problem$ | P, NP, coNP, PSPACE |
| 37 | 38 | 39 |
| P,NP,PSPACE-hart | $P, NP, PSPACE\text{-}vollst\"{a}ndig$ | Wortproblem Deterministischer Endlicher Automaten |
| 40 | 41 | 42 |
| SAT $Erf\"{u}llbarkeitsproblem$ | $Kleene	ext{-}Stern$ | Liste von P-vollständigen Problemen |
| 43 | 44 | 45 |
| Liste von NP-vollständigen Problemen | Formalisieren (Ablauf) | 3SAT |
| 46 | 47 | 48 |

| WOD | MIN | MAN |
|--------------------------|-------------------|--|
| $MODx_1x_2$: | $MINx_1x_2$: | $MAXx_1x_2$: |
| $LOOPx_2DO$: | $x_0=x_1+0;$ | $x_0 := x_1 + 0;$ |
| $LOOPx_1DOx_0=x_1+0END;$ | $MAXx_1x_2;$ | $SUBx_0x_2;$ |
| $SUBx_1x_2$ | $ADDx_0x_2;$ | $ADDx_0x_2$ |
| END | $SUBx_0x_1$ | 25 |
| 27 | 26 | |
| | | $GGTx_1x_2$: |
| | IFx! = 0THENPEND: | |
| tbd | LOOPxDOy:=1END; | $x_4 = x_1 + 0;$ |
| | LOOPyDOPEND | $LOOPx_4DO$: |
| | | $LOOPx_2DO$: |
| 30 | 29 | $x_5 = x_2 + 0;$ |
| | | $MODx_5x_1;$ |
| | | $x_1 = x_2 + 0$ |
| | | END; |
| tbd | tbd | $x_2^{\underline{t}\underline{b}\underline{d}}x_5+0$ |
| | | |
| | | END; |
| 33 | 32 | $x_0 = x_1$ 31 |
| | | 28 |
| | | |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| | | |
| | | |
| 36 | 35 | 34 |
| | | |
| | | |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| | | |
| 39 | 38 | 37 |
| 59 | 30 | 31 |
| | | |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| toa | to a | toa |
| | | |
| 42 | 41 | 40 |
| | | |
| | | |
| | | $Entscheidungsproblem,\ ob\ eine$ |
| tbd | tbd | aussagenlogische Formel erfüllbar ist |
| | | |
| | | |
| 45 | 44 | 43 |
| | | |
| | | |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| | | |
| | | |
| 48 | 47 | 46 |

| QBF | $LBA \ Linear \ Bounded \ Automaton$ | Pränexform |
|----------------------------|--------------------------------------|------------------------------|
| 49 | 50 | 51 |
| Skolem form | Klausel form | = |
| 52 | 53 | 54 |
| Re solutions ver fahren 55 | Unifikator | $All gemeinster\ Unifikator$ |
| Herbrand-Universum | $Herbrand	ext{-}Modell$ | $Herbrand	ext{-}Expansion$ |

| tbd | tbd | tbd |
|-----|-----|-----|
| 51 | 50 | 49 |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| 54 | 53 | 52 |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| 57 | 56 | 55 |
| | | |
| tbd | tbd | tbd |
| 60 | 59 | 58 |