

מספרים שלמים ורציונליים

מספרים שלמים

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

הקשר בין $\mathbb{Z}$ ל- $\mathbb{Q}$

$\{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ is a Turing machine and } w \text{ is a string} \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

אורקט נאמא נאמא L (אורקט)

נאמא L

נאמא L

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$L = \{ \langle M, w \rangle \mid M \text{ accepts } w \}$

$$E = \{0^i 1^j \mid i > j\} \quad \text{is not}$$

$$(0^{l-1} 1^0) \quad \text{is not}$$

for $l \leq j \leq l$ 0^k $1 \leq k \leq l$

$$0^k \quad 1 \leq k \leq l$$

$$i \geq j \quad \text{is not}$$

$$\text{Primes} \subseteq \{1\}^*$$

$$\{1\}^* \quad \text{is not}$$

is not

$$p \in L \quad \text{is not}$$

$$1 \leq m \leq l \quad y = 1^m$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)} \quad p+1 = 1$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

$$x y^k z = 1^{p+mp} = 1^{p(1+m)}$$

[illegible][illegible]
$$\{a^h b^h c^h\} \cup \{b^h c^h\} \supset \sim \varphi, \varphi \sim \varphi^{\sim}$$
$$\forall i \neq j \quad [a b^i] \neq a b^j \quad \{a b^i\}$$
$$abc^i c^i \in L \quad abc^i c^i \notin L$$

Myhill-Nerode (den)

[illegible]

דאס → און

$$S(q_0, x) = \frac{1}{N} x^T M y = 1.08 \quad \text{--- If } p \in \text{ on } \sim_m$$

CPINC, O/R, N3, N2, N1, N5

מחזורי λ ו- μ נמצאים במרחב $\mathbb{R}^n$ ו- $\lambda \neq \mu$

$$x \sim_M y \rightarrow x \sim_L y \quad \text{Addition of } \varphi$$

$\frac{|\sum_{n=1}^N \tilde{x}_n|}{\sqrt{N}} \leq \frac{|\sum_{n=1}^N x_n|}{\sqrt{N}}$

ב' י"ז ממנה לק"ס ~~מ"ח~~ מ"ח ס"ב
מ"ב ב' י"ז ס"ב

→ $\frac{1}{100}$ $\frac{1}{200}$

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

הקדמה: מונחים בסיסיים

המשפט הראשון: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cup L_2$ היא שפה רגולרית.

המשפט השני: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cap L_2$ היא שפה רגולרית.

המשפט השלישי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cdot L_2$ היא שפה רגולרית.

$$L_1 := (Q, \Sigma, \delta, q_0, F)$$

$$M = (Q, \Sigma, \delta, q_0, F')$$

$$F' = \{q \mid \exists y \in L_2. \delta(q, y) \in F\}$$

המשפט הרביעי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז L_1^* היא שפה רגולרית.

המשפט החמישי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cup L_2$ היא שפה רגולרית.

המשפט השישי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cap L_2$ היא שפה רגולרית.

$$h(1) = aba$$

$$h(0) = aa$$

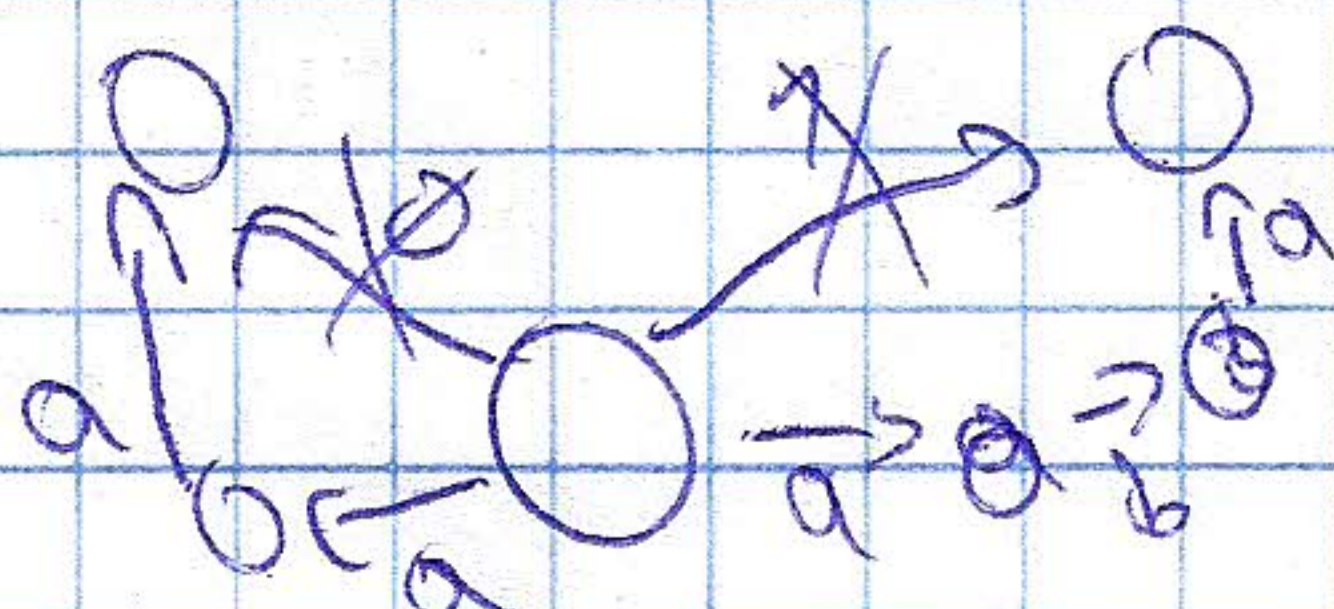
$$h(010) = aababaa$$

$$h(0) = a \quad h(1) = a$$

$$L_2 = \{0^h 1^n \mid h \geq 0\} \quad h(L_2) = \{a^{2h} \mid h \geq 0\}$$

המשפט השביעי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cup L_2$ היא שפה רגולרית.

המשפט השמיני: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cap L_2$ היא שפה רגולרית.



המשפט התשיעי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cup L_2$ היא שפה רגולרית.

המשפט העשירי: אם L_1 ו- L_2 הם שפות רגולריות, אז $L_1 \cap L_2$ היא שפה רגולרית.