

$$\textcircled{3} A: f(n) = O((n+1)^n) \quad \forall \varepsilon > 0$$

$$B: f(n) = O((n+1)^n) \quad \forall \varepsilon > 0$$

$$A \Rightarrow \forall \varepsilon > 0: \exists C: \forall n > N: f(n) < C(n+1)^n$$

~~$$B \Rightarrow \forall \varepsilon > 0: \exists C: \forall n > N: f(n) < C(n+1)^n$$~~

$$B \Rightarrow \forall \varepsilon > 0: \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{(n+1)^n} = 0$$

$$\forall \delta > 0: \forall \varepsilon > 0: \exists N: \forall n > N: f(n) < \delta(n+1)^n$$

$$B \Rightarrow A \quad - \text{zahlen, } \delta > 0 \quad 0 \Rightarrow 0$$

$$A \Rightarrow B?$$

~~$$\forall \varepsilon > 0: \exists C: \forall n > N: f(n) < C(n+1)^n$$~~

~~$$f(n) = n^n$$~~

~~$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{n^n}{(n+1)^n} = 0$$~~

~~$$f = O((n+1)^n) \quad \forall \varepsilon > 0$$~~

~~$$\lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{n}{n+1} \right)^n = 0$$~~



③ ...

$$\log_4 n \stackrel{?}{=} \Theta(\log_4 n).$$

$$\log_4 n = \log_2 n \cdot \log_2 4$$

$$\text{То есть } \log_4 n = C \cdot \log_2 n.$$

$$\log_4 n = \Theta(\log_2 n) \quad \checkmark$$

---

Нужно доказать.

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{(n+a)^n}{(n+b)^n} = \lim_{n \rightarrow \infty} \left( \frac{n+a}{n+b} \right)^n =$$

$$= 0, \quad \text{то } \frac{n+a}{n+b} < 1.$$

То есть  $\forall a, b: 0 < a < b$

$$(n+a)^n = o((n+b)^n)$$

---

$$f(n) = O((n+b)^n) \quad \forall n \Rightarrow$$



$$\Rightarrow f(n) = O\left(\left(4 + \frac{\varepsilon}{2}\right)^n\right)$$

$$\left(4 + \frac{\varepsilon}{2}\right)^n = O\left((4 + \varepsilon)^n\right)$$

$$\Rightarrow f(n) = O\left(O\left((4 + \varepsilon)^n\right)\right) = O\left((4 + \varepsilon)^n\right)$$

---



$$\textcircled{5} L_2 = \{ \varphi_1, \varphi_2 \mid \exists x : \varphi_1 \oplus \varphi_2 = x \}$$

$\oplus$  - XOR.

$$M_{L_2}(\varphi_1, \varphi_2) = M_1(\varphi_1 \oplus \varphi_2)$$

$$M_1 = M_{SAT}$$

$$M_{SAT}(\varphi) = M_{L_2}(\varphi, 0).$$

Then ~~SAT~~ SAT  $\leq L_2$ .

Then  $L_2 \in NP$ ,  $P^{SAT}$ .

$$\Rightarrow L_2 \in P.$$

$$L_2 \in coNP$$

$$L_2 \in NP, EXP, PSPACE$$



$\leq 7$  }  $\text{также } L_1$

$(n+2m) \cdot \text{раз}$  3 члится по  $(10)^{n+2m}$

3 члится по  $(11)^m$

$O(m \cdot (n+2m))$

• Выходит по 4 символа 3  
начальны разна за котен  
днок  $(11)$ . (гла днок  $(10)$ )

• 3 члится по  $(00)^m$

$O(n \cdot (n))$ .

• Выходит по 2 символа  
3 начальны разна за котен  
днок  $(00)$ . (по днок  $10$ ).

$$\text{Итого } T(n) = O(n + 2m + m(n+2m) + n^2)$$

$$\text{Итого } L_1 \in P, PSPACE$$

$$\Rightarrow L_1 \in NP, coNP, \text{EXP}, P^{SAT}.$$

$$L_1 \not\subseteq L_2, \text{ до } \text{~~неизвестно~~}$$



$$④ L_1 = \{ \langle M \rangle \mid \exists \tilde{M} : \varepsilon \in L(\tilde{M}) \cup L(M) \}$$

Наприклад  $L_1 = ALL$   
 всю мову виринув  $M\bar{T}$ ,  
 яка повертає  $q_{acc}$  на всіх  
 візних словах.

Тоді,  $L_1$  - виринувана, рекурсивно  
 значення та корекційно  
 значення.

(тому це завжди можна віддати  
 одну і ту ж  $\tilde{M}$ , що приймає  
 лише  $\varepsilon$ ).

$$L_2 = \{ \langle M \rangle \mid M(\varepsilon) = 1 \wedge M(111) \neq 1 \}$$

Нехай  $L_2$  - ~~рекурсивно~~ значення.

$$\text{Тоді } \exists TM \ M_2 : M_2(M) = \begin{cases} 1, & M(\varepsilon) = 1 \\ 1, & M(111) \neq 1 \\ 1, & \text{else} \end{cases}$$

$$\text{Будемо } M_{1,M} : M_{1,M}(w) = \begin{cases} M(w), & w \neq 111 \\ q_{acc}, & w = 111 \end{cases}$$

$$\text{Тоді } M_2(M) = \overline{M_{1,M}} \quad -$$

- виринувє задачу  $\overline{HALT \varepsilon}$



Протичає. HALT $\bar{x}$  - не  
розпізнаєтьс.

$$M_{\bar{L}_2}(M) = \begin{cases} 1, & M(\epsilon) \neq \perp \vee M(111) = \perp \\ \perp, & \text{otherwise} \end{cases}$$

Нехай  $\bar{L}_2$  - рекурсивно значимо  
тоді  $\exists M_{\bar{L}_2}$ .

$$M_{1,M}(w) = \begin{cases} M(w), & w \neq 111 \\ \perp, & w = 111 \end{cases}$$

$$\text{тоді } M_{L_2}(M_{1,M}) = \begin{cases} 1, & M(111) = \perp \\ \perp, & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$\text{Нехай } M_{2,M}(w) = M(w \cdot 111)$$

$$M_{2,M}(\epsilon) = M(111).$$

$$\text{let } M_3(M) = M_{L_2}(M_{1,M_2,M})$$

$$M_3(M) = 1 \quad \text{якщо}$$



здесь  $M_{1, (M_{2, n})} (111) = 1 \Rightarrow$

$\Rightarrow M_{2, n} (111) = 1 \Rightarrow$

$\Rightarrow M (1) = 1$

Тогда  $M_3$  принимает значение  $\overline{HALT_1}$ .

Предположим.

Тогда,  $L_2 \notin RE$ , не  $RE$   
 тут строим, не  $R$