

Маломовний Олег П МБ-23 Білет - 6

1. Теорема Маркова - це формальна нотация системи

В алгоритмічній системі Маркова існують лише один тип елементарних операторів - оператор підстановки, та один тип елементарних розбіжностей - розбіжності владження. Залишилася тільки одна робота алгоритму Маркова полягає в тому, щоб, застосовуючи деякі розбіжності оператор підстановки до вхідного рядка P , перетворити його у вихідний рядок Q .

Проктою продукцією (формально підстановкою) називають запис вигляду $u \rightarrow w$ де u, w - рядки в алфавіті Σ , Σ не містить символів " \rightarrow " та " \cdot ". Величини u називаються антицезентами, а w - канонічними.

Формула $u \rightarrow w$ може бути застосована до $P \in \Sigma^*$ якщо в ній u є підрядком в P . В іншому випадку ця формула не застосовна до рядка P . Якщо формула може бути застосована, то канонічне (перше лівоу) владження u в P замінюється на w .

Замкнутою продукцією (замкнутою підстановкою) називають запис вигляду $u \rightarrow w$ де u, w - рядки в Σ . Канонічними алгоритмами теорії Маркова називають упорядковану множину продукцій P_1, P_2, \dots, P_n .

~~Результат~~

Принцип нормалізації: Для будь-якого алгоритму $A = \langle Q, \Pi \rangle$ в збільшеній алфавіті Π можна побудувати еквівалентний йому нормальний алгоритм над алфавітом Π .

2. ~~Для~~ k -стрічкового недетермінованого автомата Π заданою йому $(S, Q, q_0, q_F, I, \lambda, \delta)$ тут, функція переходів $\delta \in$ відображення множини $\{Q \setminus q_F\} \times S^k$ в множини підмножин $Q \times (S \times \{L, R, H\})^k$

3. $A = (C, d, e, f)$

$C \rightarrow \lambda$

$d \rightarrow R$

$f \rightarrow \cdot ee$

$C d C f f C \rightarrow d C d f f C \rightarrow d d f f C \rightarrow d d f f \rightarrow d f f \rightarrow f f \rightarrow e e f$