Семинар 2

Введение в алгоритмы. Машина Тьюринга.

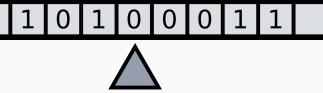
Бирюков Владимир

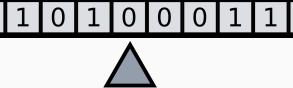
МФТИ

Машина Тьюринга (МТ) — математическая абстракция, представляющая вычислительную машину общего вида. Была предложена Аланом Тьюрингом в 1936 году для формализации понятия алгоритма.









Состояние:







Состояние:

q

состояние	: символ	новый символ движ		состояние
q_1	0	0 1		q_1
q_1	1	0 1	3	q_2
q_2	0	1	_	q_2

0 1 0 0 1 1



Состояние: Программа:

 q_1

Алфавит:

0, 1, В(пусто)

Состояния:

СОСТОЯН	ие ног мвол		ол и со ижен		состоян	іие і Імвол	новые симе	вол и в	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	_	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние: Программа:

 q_1

Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

состояни миэ	е нов 1вол		ол и со ижен		состоян	ние н имвол	новые симе Ді	вол и виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние:

Программа:

 q_1

Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

состояни сиг	1е нові Ивол		ол и со ижен		состоян си	ие но 1мвол		вол и виже	состояние ение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние:

Программа:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

состояни сиг	1е нові Ивол		ол и со ижен		состоян си	ие но 1мвол		вол и виже	состояние ение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					



0 1 0 0 1 1

Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

СОСТОЯНИ МИО	Iе новы Ивол		ол и со ижен		СОСТОЯН	ие н имвол		вол и состояние вижение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L q ₃
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L q ₃
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R Stop
q_2	1	0	L	q_2				

0 1 0 0 1 1



Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

состояни сим	е ног Івол	вые симво Дв	ол и с ижен			ие і імвол	новые симі Ді	вол и виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние:



Алфавит:

0, 1, В(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

СОСТОЯНІ	ие но мвол	вые симво Дв	ол и с ижен			іие ⊦ 1мвол		вол и виже	состояние ение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние:

 $\overline{\mathsf{q}_1}$

Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

инкотооо иио	1е ног ивол	вые симво Дв	ол и с ижен			ние н имвол	новые симе Ді	вол и с виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 0 1 1



Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **В**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

инкотооо иио	1е нов ивол		ол и с ижен		состоян	ие н імвол		вол и состояние вижение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L q ₃
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L q ₃
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R Stop
q_2	1	0	L	q_2				

0 1 0 0 1 0



Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

СОСТОЯН	ние но имвол	вые симво Дв	ол и с ижен			ие н імвол		вол и состояни вижение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L q ₃
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L q₃
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R Stop
q_2	1	0	L	q_2				



0 1 0 0 0 0

Состояние:



Алфавит:

0, 1, В(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

СОСТОЯНИ СИМ	1е нов ивол		ол и с ижен		состоян	ие н імвол		вол и о виже	состояние ние
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q ₃	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					



0 1 0 1 0 0

Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

	состояние новые символ и состояние символ движение							вол и виже	состояние ние
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 1 0 0



Состояние:



 q_3

Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

	СОСТОЯНИЕ НОВЫЕ СИМВОЛ И СОСТОЯНИЕ СИМВОЛ ДВИЖЕНИЕ						новые симе Ді	вол и виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 1 0 0



Состояние:



Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

	СОСТОЯНИЕ НОВЫЕ СИМВОЛ И СОСТОЯНИЕ СИМВОЛ ДВИЖЕНИЕ							вол и состояние вижение
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L q ₃
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L q ₃
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R Stop
q_2	1	0	L	q_2				

0 1 0 1 0 0







Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

состояні сиі	ие но мвол	вые симво Дв	ол и со ижен			ние имвол	новые симі 1 Д	вол и виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					

0 1 0 1 0 0



Состояние: Г



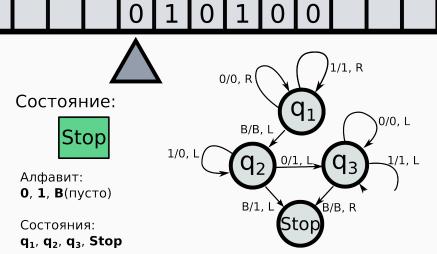
Алфавит:

0, **1**, **B**(пусто)

Состояния:

 q_1 , q_2 , q_3 , Stop

	состояние новые символ и состояние символ движение						новые симе Ді	вол и виже	
q_1	0	0	R	q_1	q_2	В	1	L	Stop
q_1	1	1	R	q_1	q_3	0	0	L	q_3
q_1	В	В	L	q_2	q_3	1	1	L	q_3
q_2	0	1	L	q_3	q_3	В	В	R	Stop
q_2	1	0	L	q_2					



Недетерминированная машина Тьюринга

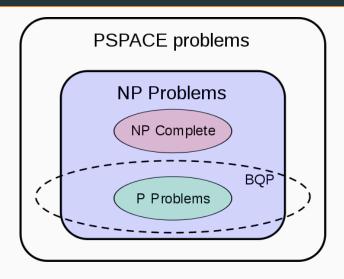
Недетерминированная машина Тьюринга — машина Тьюринга с бесконечной параллелизацией (абстрактная модель).

Пример: Факторизация числа

N = 15 **414316826245109** = **5747281** * **72089189**

Факторизация числа не решается за полиномиальное время $O(N^k)$ на детерминированной МТ. Но решается за полиномиальное время на недетерминированной МТ.

Классы сложности



Задача коммивояжёра (принадлежит NP)

Задача коммивояжёра — заключается в отыскании самого выгодного маршрута, проходящего через указанные города хотя бы по одному разу с последующим возвратом в исходный город.



Вычислимые функции. Полнота по Тьюрингу.

- Вычислимые функции это функции, которые могут быть реализованы на машине Тьюринга.
 Бывают невычислимые функции, например, функция определения остановки.
- В теории вычислимости исполнитель называется тьюринг-полным, если на нём можно реализовать любую вычислимую функцию. Большинство широко используемых языков программирования тьюринг-полные.

Практическая часть

bash скрипты

bash скрипты

Текстовые редакторы. Nano и Vim

папо? Настоящие программисты используют emacs.



Эй. Настоящие программисты используют vim.



Ну, настоящие программисты используют ed.



Нет настоящие программисты используют cat.



Настоящие программисты используют намагниченную иглу и твёрдую руку.



Извините, но настоящие программисты используют бабочек.



Они открывают свои ладони и дают нежным крыльям совершить один взмах.



Волны распространяются наружу, изменяя турбулентные потоки в верхних слоях атмосферы.



Это вызывает кратковременное формирование воздушной ямы

высокого давления,

Которая выступает, как линза, преломляющая космическое излучение, фокусируя его для воздействия на пластину диска и изменения нужного бита.





Мило. Разумеется, в етасѕ есть команда для этого.

> Ах. да! Старая добрая C-x M-c M-butterfly...

