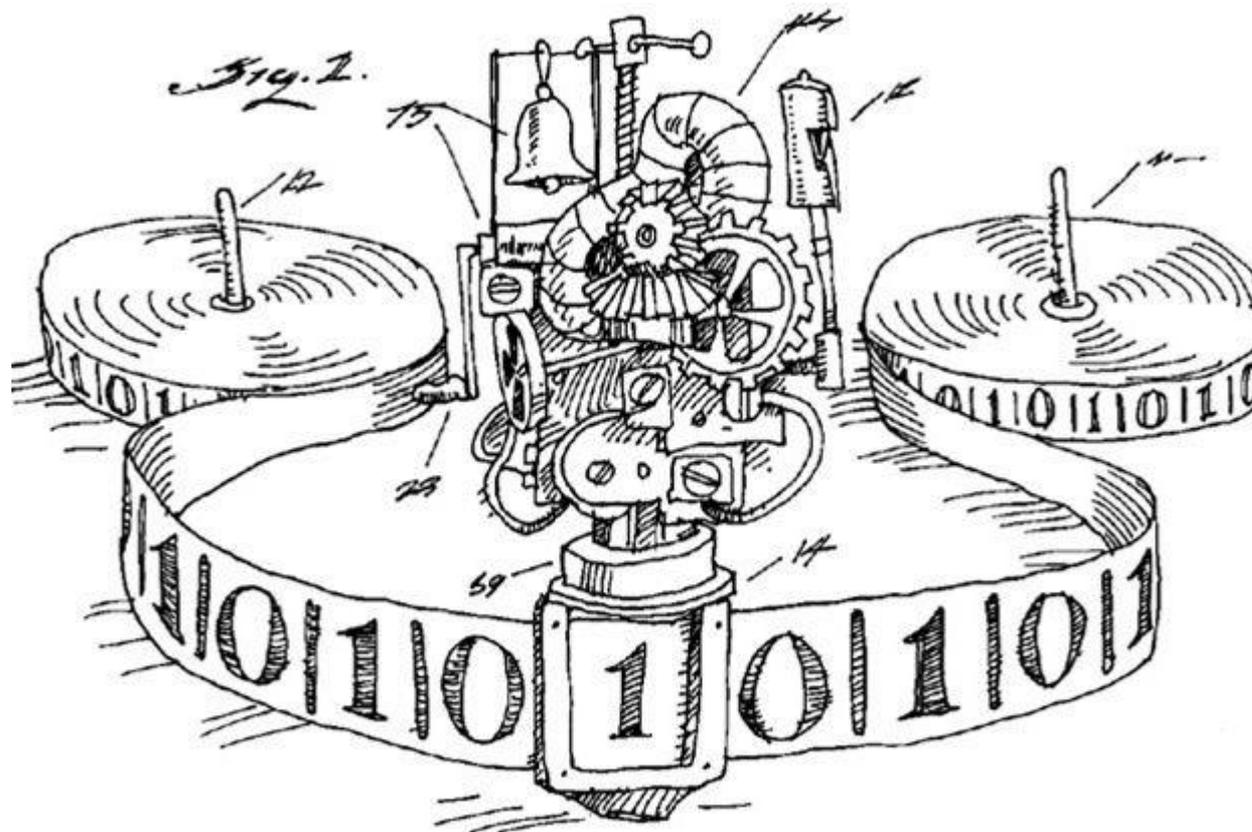


# Машина Тьюринга

Теория алгоритмов



# Алан Мэтисон Тьюринг



**23.06.1912 –  
07.06.1954**

Английский  
математик, логик,  
криптограф

Дал определение вычислимой  
функции в терминах воображаемой  
вычислительной машины

# Машина Тьюринга

- Автомат с конечным числом состояний и неограниченной памятью, представленной набором одной или нескольких лент, бесконечных в обоих направлениях

# Машина Тьюринга

- Автомат с конечным числом состояний и **неограниченной** памятью, представленной набором одной или нескольких лент, **бесконечных** в обоих направлениях

# Машина Тьюринга

- Бесконечная в обе стороны лента (несколько лент)
- Выделена стартовая ячейка
- В каждой ячейке может быть записан только один символ некоторого конечного внешнего алфавита

$$A = \{a_0, a_1, \dots, a_m\}$$

- В алфавите предусмотрен символ для пустой ячейки  $a_0$

# Машина Тьюринга

- Имеются устройства чтения-записи на каждой ленте
- Считывающие устройства подсоединены к управляющему модулю
- Модуль имеет конечное число состояний  $Q$
- Имеются выделенные состояния «Старт»  $q_1$  и «Стоп»  $q_0$

# Машина Тьюринга

- Считывающее устройство может перемещаться влево (**Л**) или вправо (**П**) по ленте либо оставаться на месте (**Н**)
- Считывающее устройство может либо оставить без изменения содержимое обозреваемой ячейки, либо записать туда любой символ внешнего алфавита
- Для управления МТ создаётся программа

# Машина Тьюринга



$q_1$

# Пример

Требуется построить МТ, которая прибавляет единицу к числу на ленте.

Входное слово состоит из цифр целого десятичного числа, записанных в последовательные ячейки на ленте.

В начальный момент машина находится против самой правой цифры числа.

# Пример

Внешний алфавит

$$A = \{a_0, 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

Алфавит состояний  $Q = \{q_0, q_1\}$

$q_0$  – состояние останова

$q_1$  – состояние изменения цифры

# Пример

	$a_0$	0	1	2	3	4	...	7	8	9
$q_1$							...			

	$a_0$	0	1	2	3	4	...	7	8	9
$q_1$	$1 \text{ H } q_0$	$1 \text{ H } q_0$	$2 \text{ H } q_0$	$3 \text{ H } q_0$	$4 \text{ H } q_0$	$5 \text{ H } q_0$	...	$8 \text{ H } q_0$	$9 \text{ H } q_0$	$0 \text{ Л } q_1$

# Пример

- Дана десятичная запись натурального числа  $n > 1$ . Разработать машину Тьюринга, которая уменьшала бы заданное число  $n$  на 1.
- Автомат в состоянии  $q_1$  обозревает правую цифру числа.
- Кроме самой программы-таблицы, описать словами, что выполняется машиной в каждом состоянии.

# Пример

Внешний алфавит

$$A = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$$

Алфавит состояний  $Q = \{q_0, q_1\}$

$q_0$  – состояние останова

$q_1$  – состояние изменения цифры

# Пример

	$a_0$	0	1	2	3	4	...	7	8	9
$q_1$							...			

	$a_0$	0	1	2	...	8	9
$q_1$		$9 \text{ л } q_1$	$0 \text{ н } q_0$	$1 \text{ н } q_0$	...	$7 \text{ н } q_0$	$8 \text{ н } q_0$