

# 有限オートマトン

離散数学・オートマトン

2024 年後期

佐賀大学工学部 只木進一

- 1 序論: Introduction
- 2 決定性有限オートマトン: Deterministic Finite State Automata
- 3 受理言語: Accepted Languages
- 4 非決定性有限オートマトン: Non-deterministic FA
- 5 疑問: Questions

# オートマトンと形式言語: Automata and Formal Languages

- オートマトン (Automaton)
  - 計算の抽象モデル: Abstract model of computation
  - テープからの入力による状態遷移: Transition based on input from tape
  - 「計算する」とは何かを考える: What does it mean to *compute*?
  - *automata* は複数形: *automata* is plural
- 形式言語 (Formal Language)
  - オートマトンが受理する言語: Language accepted by automaton
  - 文法を数学的に分析: Mathematical Analysis of grammars mathematically

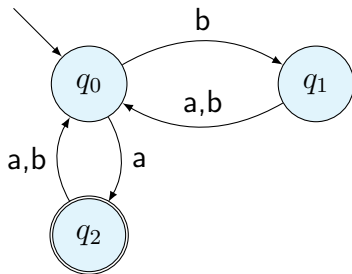
## 決定性有限オートマトン

## Deterministic Finite State Automata: DFA

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle \quad (2.1)$$

- $Q$ : 内部状態の有限集合: Finite set of internal states
- $\Sigma$ : 入力アルファベット、つまり入力記号の有限集合: Finite set of input alphabets
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow Q$ : 状態遷移関数: Transition function
  - $\delta(q, a) = p$ : ある状態  $q$  で文字  $a$  を読むと、状態が  $p$  に遷移する: At a state  $q$ , transition to a state  $p$  by reading character  $a$
- $q_0 \in Q$ : 初期状態: Initial state
- $F \subseteq Q$ : 受理状態の集合: Set of accepting states
  - $q \in F$  に到達する入力を受理する: Accept inputs that reaches  $q \in F$

## 例 2.1:



$$Q = \{q_0, q_1, q_2\}$$

$$\Sigma = \{a, b\}$$

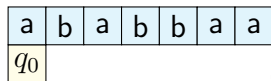
$$F = \{q_2\}$$

遷移関数 (transition function)  $\delta$

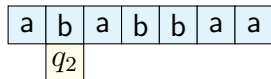
	a	b
$q_0$	$q_2$	$q_1$
$q_1$	$q_0$	$q_0$
$q_2$	$q_0$	$q_0$

# 動作イメージ: Images of Operation

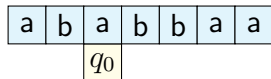
テープヘッドが移動して、テープ上の文字を読み取る。: Reading an alphabet on the tape and moving the tape head.



$$(q_0, ababbaa) \vdash_M (q_2, babbaa)$$



$$(q_2, babbaa) \vdash_M (q_0, abbaa)$$



$$(q_0, ababbbaa) \vdash_M (q_2, babbaa)$$

$$\vdash_M (q_0, abbaa)$$

$$\vdash_M (q_2, bbaa)$$

$$\vdash_M (q_0, baa)$$

$$\vdash_M (q_1, aa)$$

$$\vdash_M (q_0, a)$$

$$\vdash_M (q_2, \epsilon)$$

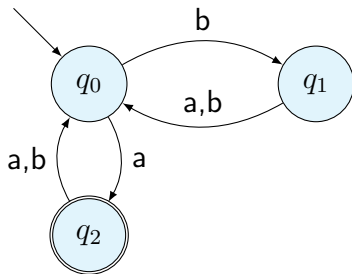
遷移関数  $\delta$

	a	b
$q_0$	$q_2$	$q_1$
$q_1$	$q_0$	$q_0$
$q_2$	$q_0$	$q_0$

$\epsilon$  は長さ 0 の文字列を表す

$\epsilon$  represents a string of length 0

## 例:2.1 への入力 bbaba





# $\vdash_M$ の推移的閉包と受理言語

## Transitive Closure of $\vdash_M$ and Accepted Languages

- 入力  $w \in \Sigma^*$  ( $\Sigma^*$  は  $\Sigma$  の要素の 0 個以上の列) によって、初期状態  $q_0$  から状態  $q$  へ遷移し、テープに残っている文字列が  $w'$  であるとき

When the input  $w \in \Sigma^*$  ( $\Sigma^*$  is a sequence of 0 or more elements of  $\Sigma$ ) causes a transition from the initial state  $q_0$  to the state  $q$ , and the remaining string on the tape is  $w'$

$$(q_0, w) \vdash_M^* (q, w') \quad (3.1)$$

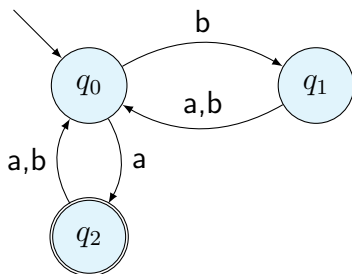
- $M$  が入力  $w$  を受理:  $M$  accepts the input  $w$

$$(q_0, w) \vdash_M^* (q_F, \epsilon), \quad q_F \in F \quad (3.2)$$

- 受理言語: Accepted Language

$$L(M) = \{w \in \Sigma^* \mid (q_0, w) \vdash_M^* (q_F, \epsilon), \quad q_F \in F\} \quad (3.3)$$

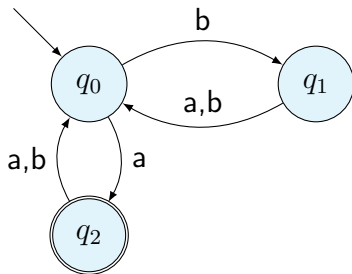
## 例:2.1 の場合



$$\begin{aligned}
 (q_0, aaaba) \vdash (q_2, aaba) \vdash (q_0, aba) \\
 \vdash (q_2, ba) \vdash (q_0, a) \vdash (q_2, \epsilon) \\
 (q_0, babaa) \vdash (q_1, abaa) \vdash (q_0, baa) \\
 \vdash (q_1, aa) \vdash (q_0, a) \vdash (q_2, \epsilon)
 \end{aligned}$$

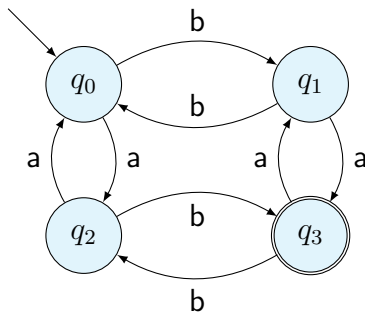
# 受理する入力の実例

## Example of Accepted Inputs



a, aaa, aba, baa, bba,  
aaaaa, aaaba, abaaa,  
babaa, babba, bbbba,  
bbbba

# 例 3.1:



$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}$$

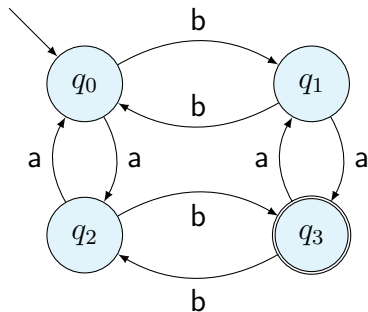
$$\Sigma = \{a, b\}$$

$$F = \{q_3\}$$

遷移関数  $\delta$

	a	b
$q_0$	$q_2$	$q_1$
$q_1$	$q_3$	$q_0$
$q_2$	$q_0$	$q_3$
$q_3$	$q_1$	$q_2$

# 例 3.1: 動作例: Example of Operation



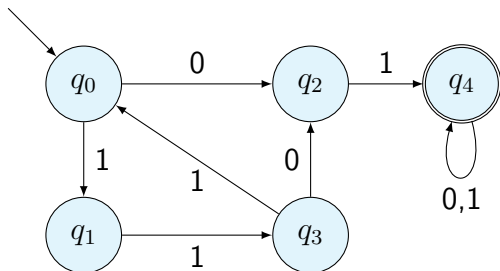
$$\begin{aligned}
 (q_0, aaaaaab) &\vdash (q_2, aaaab) \vdash (q_0, aaab) \vdash (q_2, aab) \\
 &\vdash (q_0, ab) \vdash (q_2, b) \vdash (q_3, \epsilon) \\
 (q_0, abbaba) &\vdash (q_2, bbaba) \vdash (q_3, baba) \vdash (q_2, aba) \\
 &\vdash (q_0, ba) \vdash (q_1, a) \vdash (q_3, \epsilon)
 \end{aligned}$$

# 例 3.1: 受理する文字列例 (長さ 5 まで)

## Example of Accepted Strings (up to length 5)

ab ba aaab aaba abaa abbb baaa babb bbab bbba

## 例 3.2:



$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4\}$$

$$\Sigma = \{0, 1\}$$

$$F = \{q_4\}$$

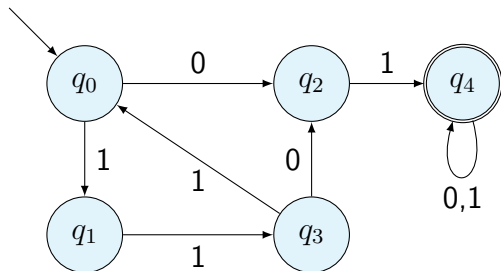
遷移関数  $\delta$ 

	0	1
$q_0$	$q_2$	$q_1$
$q_1$		$q_3$
$q_2$		$q_4$
$q_3$	$q_2$	$q_0$
$q_4$	$q_4$	$q_4$

空欄に注意



## 例 3.2: 動作例: Example of Operation



$$\begin{aligned}
 (q_0, 1110101) \vdash (q_1, 110101) \vdash (q_3, 10101) \vdash (q_0, 0101) \\
 \vdash (q_2, 101) \vdash (q_4, 01) \vdash (q_4, 1) \vdash (q_4, \epsilon) \\
 (q_0, 1101010) \vdash (q_1, 101010) \vdash (q_3, 01010) \vdash (q_2, 1010) \\
 \vdash (q_4, 010) \vdash (q_4, 10) \vdash (q_4, 0) \vdash (q_4, \epsilon)
 \end{aligned}$$

## 例 3.2: 受理する文字列例 (長さ 5 まで)

### Example of Accepted Strings (up to length 5)

01, 010, 011, 0100, 0101, 0110, 0111, 1101, 01000, 01001, 01010,  
01011, 01100, 01101, 01110, 01111, 11010, 11011, 11101

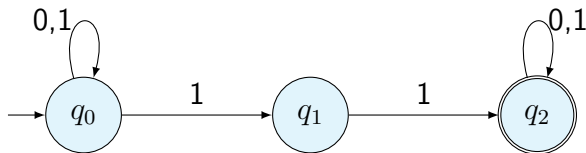
# 非決定性有限オートマトン

## Non-deterministic Finite State Automata: NFA

$$M = \langle Q, \Sigma, \delta, q_0, F \rangle \quad (4.1)$$

- $Q$ : 内部状態の集合: Finite set of internal states
- $\Sigma$ : 入力アルファベット: Input alphabet
- $\delta : Q \times \Sigma \rightarrow 2^Q$ : 状態遷移関数: Transition function
  - $2^Q$  は、 $Q$  のべき集合、つまり  $Q$  の部分集合の族。遷移先が複数であることを許容することに注意。:  $2^Q$  is the power set of  $Q$ . Note that it allows multiple transition possibilities.
- $q_0 \in Q$ : 初期状態: Initial state
- $F \subseteq Q$ : 受理状態: Accepting states

## 例 4.1:

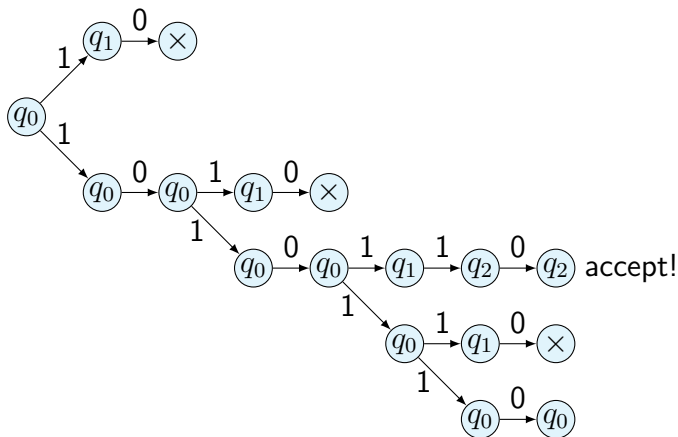


$$Q = \{q_0, q_1, q_2\}, \quad \Sigma = \{0, 1\}, \quad F = \{q_2\}$$

遷移関数  $\delta$ 

	0	1
$q_0$	$\{q_0\}$	$\{q_0, q_1\}$
$q_1$	$\emptyset$	$\{q_2\}$
$q_2$	$\{q_2\}$	$\{q_2\}$

## 動作例: 入力 1010110

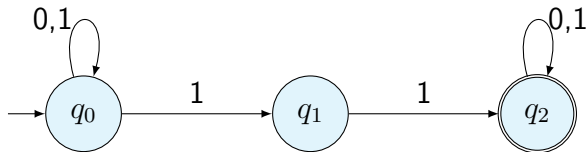


## 受理条件: Accept conditions

- 入力引き起こす状態遷移のうちで、受理状態に至る場合が一つでもあれば、その入力を受理する。

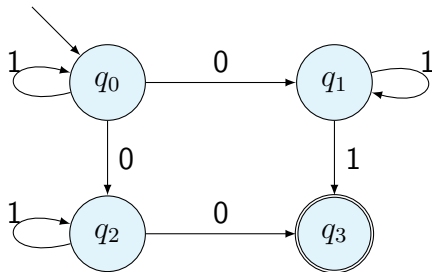
If there is at least one state transition caused by the input that reaches an accepting state, the input is accepted.

## 長さ 5 以下の受理入力



11, 011, 110, 111, 0011, 0110, 0111, 1011, 1100, 1110, 1111, 00011,  
00110, 00111, 01011, 01100, 01110, 01111, 10011, 10110, 10111,  
11000, 11011, 11100, 11110, 11111

## 例 4.2:



$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3\}, \quad \Sigma = \{0, 1\}, \quad F = \{q_3\}$$

遷移関数  $\delta$ 

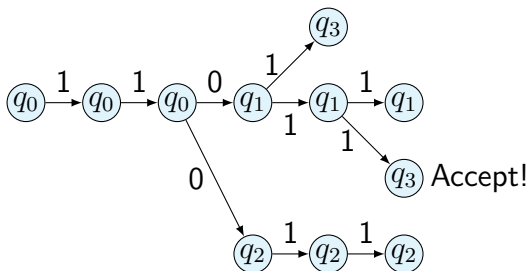
$\delta$	0	1
$q_0$	$\{q_1, q_2\}$	$\{q_0\}$
$q_1$	$\emptyset$	$\{q_1, q_3\}$
$q_2$	$\{q_3\}$	$\{q_2\}$
$q_3$	$\emptyset$	$\emptyset$



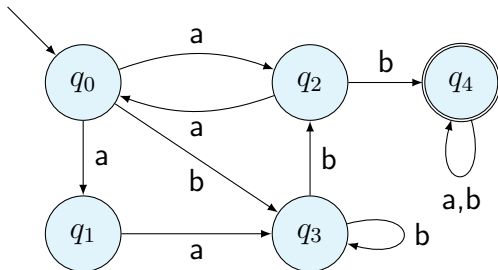
# 長さ 5 以下の受理入力

00, 01, 010, 011, 100, 101, 0110, 0111, 1010, 1011, 1100, 1101,  
01110, 01111, 10110, 10111, 11010, 11011, 11100, 11101

## 動作例: 入力 11011



## 例 4.3:

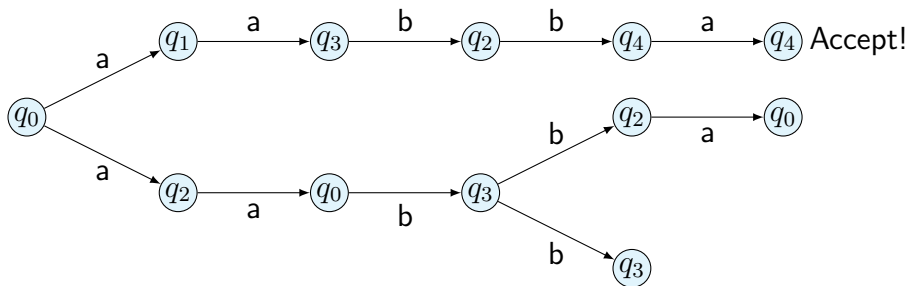


$$Q = \{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4\}, \Sigma = \{a, b\}, F = \{q_4\}$$

遷移関数  $\delta$ 

	a	b
$q_0$	$\{q_1, q_2\}$	$\{q_3\}$
$q_1$	$\{q_3\}$	$\emptyset$
$q_2$	$\emptyset$	$\{q_4\}$
$q_3$	$\emptyset$	$\{q_2, q_3\}$
$q_4$	$\{q_4\}$	$\{q_4\}$

## 動作例: 入力 aabba



# 疑問: Questions

- オートマトンが受理する文字列の集合を記述する方法: How to describe the set of strings accepted by an automaton
  - 文字列パターンを記述する方法: How to describe string patterns
- NFA と DFA は本質的に異なるのか: Are NFA and DFA fundamentally different?
  - 受理する文字列集合は異なるのか: Are the sets of accepted strings different?
  - 能力は異なるか: Are their capabilities different?