

# 状態最小化

- 集合  $S$  上の関係  $\equiv$  が以下を満たすとき、 $\equiv$  は同値関係であるという
  - 反射性 :  $\forall t \in S, t \equiv t$
  - 対称性 :  $\forall t, s \in S, t \equiv s \Rightarrow s \equiv t$
  - 推移性 :  $\forall t, s, u \in S,$   
 $(t \equiv s \wedge s \equiv u) \Rightarrow t \equiv u$
- 同値関係  $\equiv$  は、 $S$  を同値類に分割。分割数を指数という
  - $t$  を含む同値類 :  $[t]_{\equiv} = \{s \mid t \equiv s\}$
  - $S = \bigcup_{t \in S} [t]_{\equiv}$

- $T(\mathcal{F})$  上の同値関係  $\equiv$  は、以下を満たすとき **合同関係** という

$$t_1 \equiv s_1, \dots, t_n \equiv s_n \text{ ならば } \forall f \in \mathcal{F}, f(t_1, \dots, t_n) \equiv f(s_1, \dots, s_n)$$

- 言語  $L$  から定まる  $T(\mathcal{F})$  上の合同関係  $\equiv_L$  は以下で定義される。

$$t \equiv_L s \quad \text{iff}$$

$$\text{任意の文脈 } C \text{ について } C[t] \in L \iff C[s] \in L$$

- 完全な **DFTA**  $A = (Q, \mathcal{F}, A^f, \Delta)$  から定まる  $T(\mathcal{F})$  上の合同関係  $\equiv_A$  は以下で定義される。

$$t \equiv_A s \quad \text{iff} \quad t \rightarrow_A^* q \text{ かつ } s \rightarrow_A^* q$$

- 定理 (Myhill-Nerode)

次の3つは、等価な条件である

1  $L$  は正規木言語

2  $L$  は、有限の指数を持つ合同関係のいくつかの同値類の和に等しい

3  $\equiv_L$  の指数は有限

- 証明 (1  $\Rightarrow$  2):  $L$  を認識する完全な **DFTA** を  $A = (Q, \mathcal{F}, Q^f, \Delta)$  とする。このとき、
  - 合同関係  $\equiv_A$  は有限の指数を持つ  
(指数が  $A$  の状態数より多くなることはないため)
  - $L = \bigcup_{t \in L} [t]_{\equiv_A}$  である
- 証明 (2  $\Rightarrow$  3) : 2 の合同関係を  $\sim$  として次を示す
  - $\forall t \in T(\mathcal{F}), [t]_{\sim} \subseteq [t]_{\equiv_L}$   
(ゆえに  $\sim$  の指数は  $\equiv_L$  の指数以上)
  - $s \in [t]_{\sim}$  とすると、 $s \sim t$ 。  $\sim$  の合同性より、任意の文脈  $C$  について、 $C[s] \sim C[t]$ 。  $C[s]$  と  $C[t]$  が  $\sim$  の同じ同値類に含まれることから、 $C[s] \in L \iff C[t] \in L$ 。よって、 $s \equiv_L t$ 、すなわち、 $s \in [t]_{\equiv_L}$

- 証明 (3  $\Rightarrow$  1) :  $\equiv_L$  から **FTA**  $A_{\min} = (Q, \mathcal{F}, Q^f, \Delta)$  を定義する。
  - $Q = \{[t]_{\equiv_L} \mid t \in \mathcal{T}(\mathcal{F})\}$
  - $f([t_1]_{\equiv_L}, \dots, [t_n]_{\equiv_L}) \rightarrow [f(t_1, \dots, t_n)]_{\equiv_L} \in \Delta$   
( $\equiv_L$  の合同性から **DFTA** になる)
  - $Q^f = \{[t]_{\equiv_L} \mid t \in L\}$
- $t \rightarrow_{A_{\min}}^* [t]_{\equiv_L}$  であることと  $Q^f$  の決め方から、 $A_{\min}$  は  $L$  を認識する

- 系: 正規木言語  $L$  を認識する状態数最小の完全な **DFTA** は (**Myhill-Nerode** の定理の証明中の)  $A_{\min}$  であり、(状態の名前換えの上で) 唯一
- 証明:  $L = L(A)$  なる **DFTA**  $A$  を考えると、**Myhill-Nerode** の定理の証明より、任意の項  $t$  について  $[t]_{\equiv_A} \subseteq [t]_{\equiv_L}$ 
  - $A$  の状態数は  $A_{\min}$  の状態数以上。よって  $A_{\min}$  は状態数最小
  - $[t]_{\equiv_A} \subseteq [t]_{\equiv_L}$  より唯一性も明らか
- $\equiv_L$  の同一の同値類に含まれない二つの  $\equiv_A$  の同値類 ( $A$  の状態と同一視できる) を **区別可能** という

- **DFA**  $A$  の最小化 :  $\equiv_A$  の同値類 (状態) で区別可能なものを調べあげ、区別不能なものを併合する
- 区別可能な同値類を調べる原理
  - $q \in Q^f$  かつ  $q' \in Q \setminus Q^f$  ならば、 $q$  と  $q'$  は区別可能
  - $q$  と  $q'$  が区別可能で、
$$f(\cdots p \cdots) \rightarrow q, f(\cdots p' \cdots) \rightarrow q' \in \Delta$$
ならば、 $p$  と  $p'$  は区別可能

- 例 :  $A = (\{q_a, q_b, q_{ab}, q_{ba}\}, \{a, b, f(,)\}, \Delta, \{q_{ab}, q_{ba}\})$   
 $a \rightarrow q_a, b \rightarrow q_b,$

|      | $q_a$    | $q_b$    | $q_{ab}$ | $q_{ba}$ |
|------|----------|----------|----------|----------|
| $f:$ | $q_a$    | $q_{ab}$ | $q_{ab}$ | $q_{ab}$ |
|      | $q_b$    | $q_{ba}$ | $q_b$    | $q_{ba}$ |
|      | $q_{ab}$ | $q_{ab}$ | $q_{ab}$ | $q_{ab}$ |
|      | $q_{ba}$ | $q_{ba}$ | $q_{ba}$ | $q_{ba}$ |

- 区別可能な状態を調べる
  - 最終状態とそれ以外の状態とは区別可能
  - $f(q_a, q_a) \rightarrow q_a$  かつ  $f(q_b, q_a) \rightarrow q_{ba}$  より  $q_a$  と  $q_b$  は区別可能

|          | $q_a$ | $q_b$ | $q_{ab}$ | $q_{ba}$ |
|----------|-------|-------|----------|----------|
| $q_b$    | ×     | —     | —        | —        |
| $q_{ab}$ | ×     | ×     | —        | —        |
| $q_{ba}$ | ×     | ×     | —        | —        |

×: 区別可能 空欄: 区別不能

- $q_{ab}$  と  $q_{ba}$  は区別不能なので、状態を併合できる

- 決定可能な問題

- 空問題:  $L(A) = \emptyset$  であるか?

- 有限性:  $L(A)$  が有限集合であるか?

- ループ  $C[q] \rightarrow_A^* q$  が存在するか?

- 単一要素性:  $L(A)$  が単一要素か?

- 等価性:  $L(A) = L(A')$  であるか?