DÉTERMINISTE

$\wedge d_{q_1} \wedge d_{q_2} \overset{\text{si}}{\Rightarrow} q_{1a} \to \neg q_{1aa}$

$\neg q_{1a} \vee \neg q_{1aa}$

$\neg q_{1a} \vee \neg q_{1aa}$

Si $d_{i,j} \to \neg(E_{i,a} \wedge E_{j,a} \wedge E_{m,a})$

$\neg d_{i,j} \vee \neg(E_{i,a} \wedge E_{j,a} \wedge E_{m,a})$

$(\neg d_{i,j} \vee \neg E_{i,a}) \vee (\neg d_{i,j} \vee \neg E_{j,a}) \vee (\neg d_{i,j} \vee \neg E_{m,a})$

Contraintes

- $A_0 + A$ states
- (consider avec Pad N) → $PC(LA)$ → $L(A) \cap N = \emptyset$
- Un et seul état initial
- A_f + état acceptant

Etats : $Q = \{q_{a_0}, \dots, q_{a_f}\}$ avec q_{a_0} = état initial

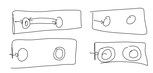
Transitions : $\delta = \{q_{a_i} \xrightarrow{x} q_{a_j} \mid q_{a_i}, q_{a_j} \in Q, x \in \Sigma\}$

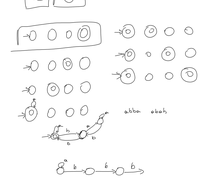
$\emptyset$: $\rightarrow$ $\emptyset$ $\emptyset$ $\emptyset$

- A_f + A transition par lettre

Si $d_{i,j} \to$ initial

$\neg d_{i,j} \to$ état



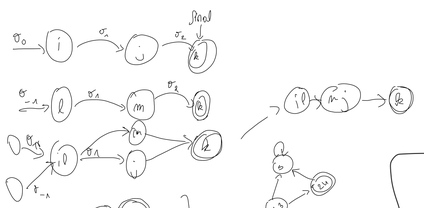


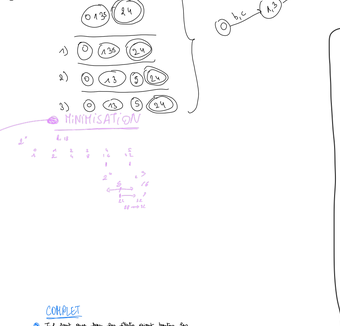
$i \ell j$

$j_a \vee j_{ba} \to j_a \vee j_{ba}$

$\neg(i_a \vee j_a) \vee j_a \vee j_{aa}$

TRANSFO DETERMIN





MINIMISATION

VARIABLES

$Q = \{q_{a_0}, \dots, q_{a_i}, \dots, q_{a_n} \mid q_{a_i}$ un nouveau sommet$\}$

$\delta = \{d_{i,j} \mid$ où $d_{i,j}$ désigne la transition de $i \to j$ par la lettre $a\}$

$E = \{E_{i,a} \mid$ où $E_{i,a}$ désigne l'état q vers lequel il est à l'étape i sur la lettre $a\}$

CONTRAINTES

QUESTIONS

→ Pour les transitions des états $\emptyset$, comment faire?

(ex: δ = $\emptyset$ → $\emptyset$ ne existe)

→ Idée générale informellement pour $\emptyset$

→ q non accep.

$d_{i,j} \to$ transition a : $i \to j$ avec lettre a.

→ en CNF, comment décrire un état initial unique?

(ex fait → que c'est ex de A ?)

1. Un $E_{m,a}$
2. $d_{i,j} \to (E_{i,a} \vee E_{m,a}) \wedge (E_{j,a} \vee E_{m,a})$

$\neg d_{i,j} \vee (E_{i,a} \vee E_{m,a}) \wedge (E_{j,a} \vee E_{m,a})$

3. $\neg d_{i,j} \to (E_{i,a} \vee E_{m,a}) \to (\neg E_{i,a} \wedge \neg E_{m,a})$

$(\neg d_{i,j} \vee E_{i,a} \vee E_{m,a}) \wedge (\neg d_{i,j} \vee E_{j,a} \vee E_{m,a})$

4. $E_{m,a} \to q_{m,a}$ avec m le dernier état du mot a

(2) $\to \neg E_{i,a} \vee \neg E_{j,a}$

$\neg E_{i,a} \vee \neg E_{j,a}$

$(\neg d_{i,j} \vee \neg E_{i,a}) \wedge (\neg d_{i,j} \vee \neg E_{j,a})$

$\neg d_{i,j} \vee (\neg E_{i,a} \wedge \neg E_{j,a})$

$\neg d_{i,j} \vee \neg(E_{i,a} \vee E_{j,a})$

$\neg d_{i,j} \vee \neg(\neg d_{i,a} \vee \neg d_{j,a})$

$\neg d_{i,j} \vee d_{i,a} \vee d_{j,a}$

$\neg d_{i,j} \to d_{i,a}$

$\neg d_{i,j} \to d_{j,a}$

$(\neg d_{i,j} \vee d_{i,a}) \wedge (\neg d_{i,j} \vee d_{j,a})$

$(\neg d_{i,j} \vee \neg d_{i,a}) \wedge (\neg d_{i,j} \vee \neg