

Alfabet A



En delmængde af alle mulige strenge

Regulære sprog

Hvilke får være med?

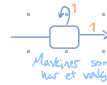
Regulære udtryk



Deterministisk tilstandsmaskin



Ikke-deterministiske  
tilstandsmaskiner



# Definisjoner

1

## Operasjoner på språk

### 1 Union:

Hvis vi har språkene  $L$  og  $M$  blir språket  $L \cup M$  alle strengene i  $L$  og alle strengene i  $M$

### 2 Konkaterings:

Hvis  $L$  og  $M$  er språk er konkateringen

$$LM = \{ st \mid s \in L \text{ og } t \in M \}$$

Eks:  $L = \{ aa, b \}$  og  $M = \{ c, dd \}$

$$LM = \{ aac, aadd, bc, bdd \}$$

Merk:  $aa, b, c$  eller  $dd$  er ikke med, men hadde vært med hvis vi hadde hatt  $\Delta$  i begge språkene

### 3 Tilknytning:

$L^*$  er alle endelige strenger over  $L$

Eks:  $\{ 01 \}^* = 01, 0101, 010101, 01010101 \text{ osv.}$

$L = \{ 1, 22 \}$

$L^*$  er alle mulige strenger vi kan lage med 1 og 22

feks. 1, 122, 221, 2222, 12222, 11122 osv.

2

## Regulære språk

Mengden regulære språk over et alfabet  $A$  er minste mengden slik at

- $\emptyset, \{ \Delta \}$  er regulære språk
- $\{ a \}$  er et regulært språk over  $A$  for alle  $a \in A$
- Hvis  $L$  og  $M$  er regulære språk er også  $L \cup M, LM$  og  $L^*$  det.

3

## Regulære utrykk

Mengden av regulære utrykk over et alfabet  $A$  er induktivt definert som den minste mengden slik at

- $\emptyset$  og  $\Lambda$  er regulære utrykk over  $A$
- $a$  er et regulært utrykk over  $A$  for alle  $a \in A$
- hvis  $R$  og  $S$  er regulære utrykk er  $(R)$ ,  $R|S$ ,  $RS$  og  $R^*$  regulære utrykk.

Eks: Noen regulære utrykk over alfabetet  $\{0,1\}$ :

$\Lambda$ ,  $\emptyset$ ,  $1$ ,  $0$ ,  $\Lambda|1$ ,  $1^*$ ,  $1|01$ ,  $(1|0)1$

Merk: Vi antar at  $*$  binder sterkest og at  $|$  binder svakest

$$- 01^* = 0(1)^* \text{ og ikke } (01)^*$$

$$- 0|12 = 0|(12)$$

## Oppskrifter

1

Aksepterer tilstandsmaskinen strengen?

Se om man kommer fra start-tilstand til slutt-tilstand

2

Aksepterer ikke-deterministiske tilstandsmaskin strengen?

Aksepteres hvis det finnes en vei fra start til slutt. Vi kan finne en mulig vei til slutten.

3

Gjøre om fra reg-uttrykk til reg-språk

Eks:

$$- L(\Delta) = \{\Delta\}$$

$$- L(1) = \{1\}$$

$$- L(1|01) = \{1, 01\}$$

$$- 0|1^* = \{\Delta, 0, 1, 11, 111, \dots\}$$

$$- (00)^* = \{\Delta, 00, 0000, \dots\}$$

$$- 0(\Delta|1)0 = \{00, 010\}$$

Merk:

Vi får ikke med  $\Delta$  fordi vi ikke kan velge å ha med ingen