

Example of value of  $\geq 2$  taps

Copy

$$(0) \quad \underline{\Delta} w_1, w_2 \dots w_n$$

$$\underline{\Delta} U$$

$$(1) \quad \Delta w_1 \dots w_n \underline{U}$$

$$\Delta w_1 \dots \underline{w_n}$$

$$(2) \quad \Delta w_1 \dots w_n \underline{U}$$

$$\Delta \underline{w_1} \dots w_n$$

$$(3) \quad \Delta w_1 \dots w_n w_1 \dots w_n$$

$$\Delta w_1 \dots \underline{w_n}$$

(4)

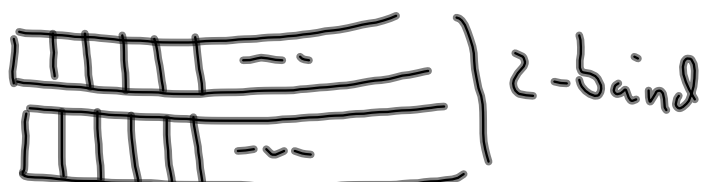
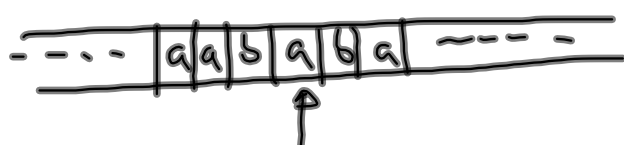
$$\underline{\Delta} w_1 \dots w_n w_1 \dots w_n$$

$$\underline{\Delta}$$

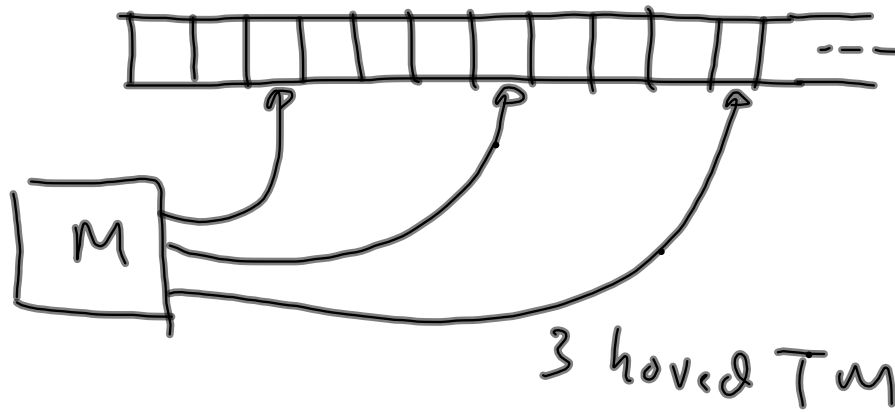
$O(|W|)$  contra  $O(|W|^2)$

andre varianter der også er ækvivalente med standard modellen.

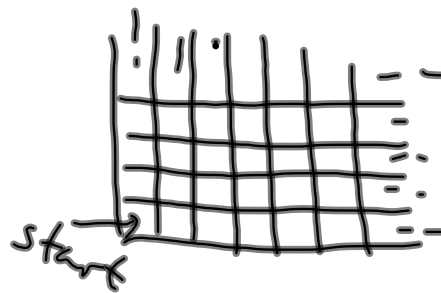
- 2-vejs  $\infty$  bånd:



. Flere løse hoveder:



. 2dim. band



Thm 3.13

$\forall$  multitape TM  $M$

$\exists$  standard TM  $M'$

$$\text{så } L(M) = L(M')$$

ex  $M$  har 3 bånd

0	1	0	1	0	0
a	a	a	a		
b	a				

$M'$  #01010#a a a#a#b a#u

Simulering af 1 skridt for  $M$ :

- a) skan bånd venstre  $\rightarrow$  højre og "aflys" det de k-hoveder læser. Gå til venstre "kant"
- b) køre  $\rightarrow$  mens bånd opdateres som  $M$  ville gøre slut af med at gå helt til ven.

Hvis  $M$  på et tidspunkt  
vil gå til højre på båndet  
ud i det blanke område

Så flytter  $M'$  alt fra  
"denne plads" 1 plads  $\leftarrow$

~ # ~ # a a b a # . . . # . . . #

~ # ~ # a a b a # . . . # . . . #

Hvordan realiserer vi  
Step 2. side 151

- skal kunne efter ligne

$$\delta(q_i, (\beta_1, \beta_2 \dots \beta_k))$$

$$= (q_j, (b_1, b_2 \dots b_k), (\gamma_1, \dots, \gamma_k))$$

$$\gamma_i \in \{R, L, S\}$$

- Lav tilstande af typen

$$q^i$$

$$(a_1, a_2, \dots, a_k)$$

$$a_i \in \{', -'\} \cup \Gamma$$

hvor  $q^i$   
(-, -, -, ...)

betyder at vi ikke har løst  
noget hoved endnu.

1 tilst.  $q^i(\beta_1, \dots, \beta_r, -, \dots, -)$

• løs fremad på  $r+1$  virtuelle bånd, indtil den '0' markerede position nås

• Hvis denne er  $\dot{z}$   
 sæt  $\beta_{r+1} := z$

• gå til  $q^i(\beta_1, \dots, \beta_{r+1}, -, \dots, -)$

1 tilst  $q^i(\beta_1, \dots, \beta_k)$

• flyt hoved helt til venstre

• gå i tilst  $p^j(-, \dots, -, b_1, \dots, b_k, \gamma_1, \dots, \gamma_k)$

[her var  $\delta(q_i, (\beta_1, \dots, \beta_k))$

$$= (q_j, b_1, \dots, b_k, \gamma_1, \dots, \gamma_k)$$

1 tilst  $P^j(b_1, \dots, b_r, \dots, b_1, \dots, b_k, \gamma_1, \dots, \gamma_k)$

- Flyt hoved til  $r+1$ 'te hoved pos
- Erstat symbol under hoved med  $b_{r+1}$
- Flyt hoved som angivet i  $\gamma_{r+1}$
- Marker denne pos med '•'
- Gå til

$P^j(b_1, \dots, b_{r+1}, \dots, b_1, \dots, b_k, \gamma_1, \dots, \gamma_k)$

1 tilst  $P^j(b_1, \dots, b_k, b_1, \dots, b_k, \gamma_1, \dots, \gamma_k)$

- Flyt hoved helt til venstre
- gå i tilst  $q^j(-, \dots, -)$

## Køre tid.

- antag  $M$  tager  $t$  skridt på  $W$
  - observation:
    - $|M$ 's bånd  $\in O(kt)$
    - under hele simuleringen
  - Simulering af 1 skridt for  $M \sim$ 
    - 1 gang frem + tilbage
    - + evt et antal shift right
- Samlet arbejde
- $O(k \cdot t^2)$  pol i  $t$ !

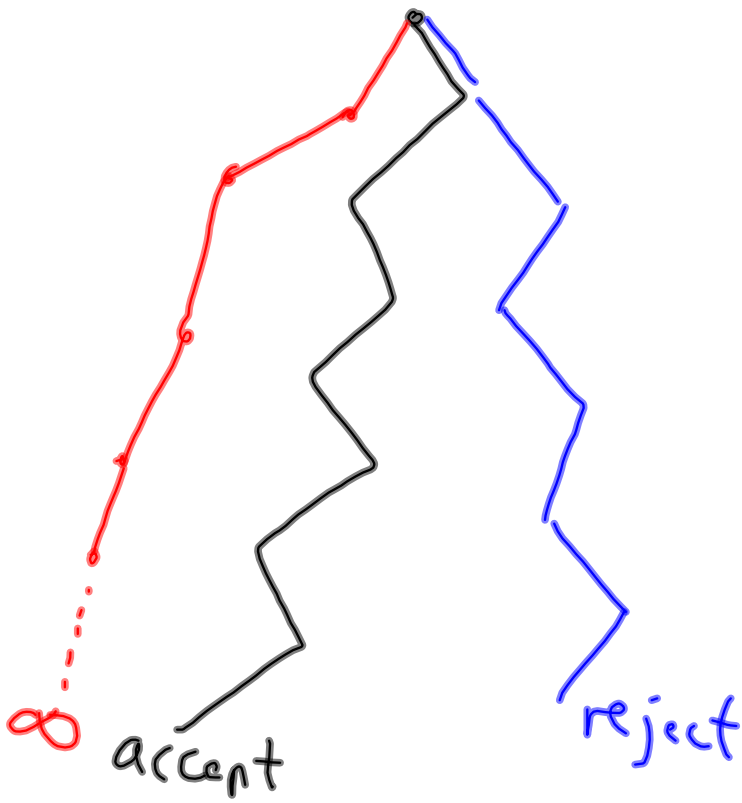
Non det TM NDTM

$$\delta : Q \times \Gamma \rightarrow \mathcal{P}(Q \times \Gamma \times \{R, L\})$$

$$\text{ex } \delta(q, a) = \{(p, b, R), (p', a, L)\}$$

Beregning på streng w:





Ex hvor NDTM er  
nyttig:

Problem Givet  $n \in \mathbb{N}$   
er  $n$  sammensat?

M: 1. gæt  $n_1, n_2$   
2.  $n_1 * n_2 \rightarrow n'$   
3.  $n' \stackrel{?}{=} n$

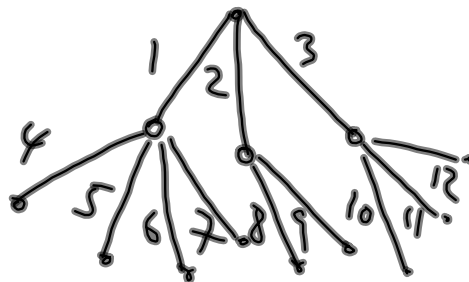
Hvordan simulerer man  
en beregning for en NDTM?

Ide 1: Gennemløb beregnings træ

i DFS orden

duer ikke pga mulige  
∞-lige grene.

BFS



Hvordan realiser vi  
dette BFS gennemløb?

Simplificerende antagelse:

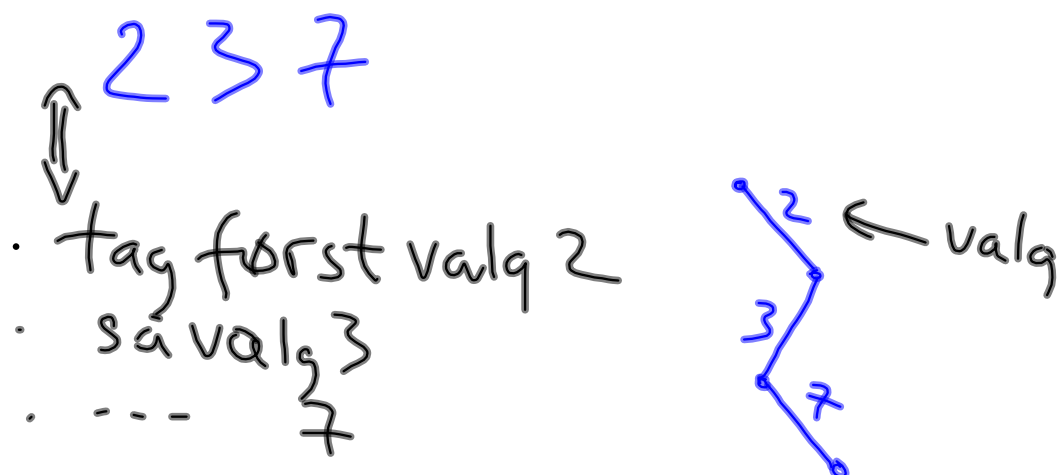
alle  $\delta(q, a) \neq \emptyset$

har samme # mulige overgange,  
nemlig  $b = |Q| \cdot |\Gamma| \cdot 2$

Som er maks # mulige overgange  
for en tilst, symbol

Kan vi sikre ved at kopiere  
en overgang i  $\delta(q, a)$

Se på tal i base  $b$   
uden 0'er:



Enhver vej i  $M^1$ 's beregnings-  
tree svarer til et sådant  
tal i base  $b$ .