

# INF2220 - Algoritmer og datastrukturer

HØSTEN 2014

Institutt for informatikk, Universitetet i Oslo

INF2220, forelesning 9:  
**Tekstalgoritmer 1**

## Algoritmer for lokalisering av substrenger

- ▶ Brute force
  - ▶ Enkleste tenkelige algoritme for å løse problemet
- ▶ `java.lang.String` `indexOf`
  - ▶ Vi ser på hvordan det gjøres i standard biblioteket
- ▶ Boyer Moore (Horspool)
  - ▶ Relativt komplisert algoritme, med rask **worst case**

# Lokalisering av Substrenger

c	o	z	w	e	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Source

c	y	g
---	---	---

Pattern

- ▶ Fins nåla i høystakken?
- ▶ Hvis JA: hvor?

# Lokalisering av Substrenger

c	o	z	w	e	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ Fins nåla i høystakken?
- ▶ Hvis JA: hvor?

# Lokalisering av Substrenger

c	o	z	w	e	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ Fins nåla i høystakken?
- ▶ Hvis JA: hvor?

# Lokalisering av Substrenger

c	o	z	w	e	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ Fins nåla i høystakken?
- ▶ Hvis JA: hvor?

**Brute force** (rå kraft) brukes ofte synonymt med

- ▶ unødvendig tung
- ▶ dårlig
- ▶ treg
- ▶ lite gjennomtenkt
- ▶ nødløsning

**men** er noen ganger nødvendig

- ▶ Brute force løsninger er typisk den første ideen vi får
- ▶ Stort sett hele dette kurset går ut på å unngå de

# Brute force

c	o	z	c	y	g	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

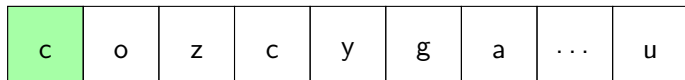
c	y	g
---	---	---

Nål

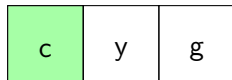
- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?



# Brute force



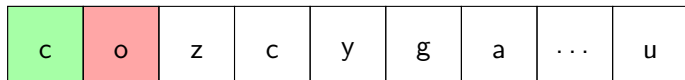
Høystakk



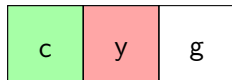
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk



Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force

c	o	z	c	y	g	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

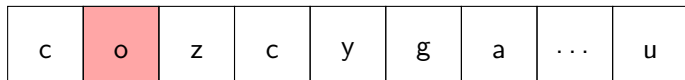
Høystakk

c	y	g
---	---	---

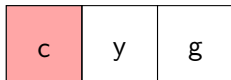
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk



Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force

c	o	z	c	y	g	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

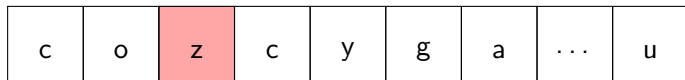
Høystakk

c	y	g
---	---	---

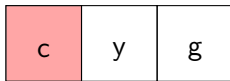
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk



Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force

c	o	z	c	y	g	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

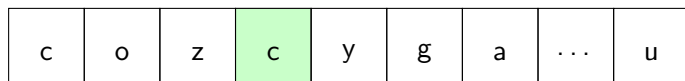
Høystakk

c	y	g
---	---	---

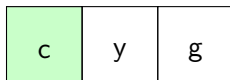
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk

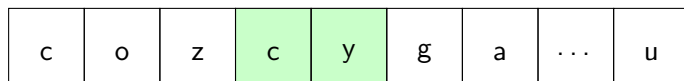


Nål

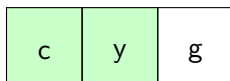
- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?



# Brute force



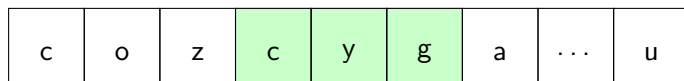
Høystakk



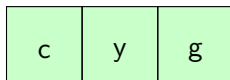
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



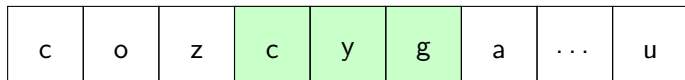
Høystakk



Nål

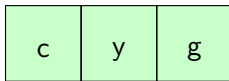
- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk

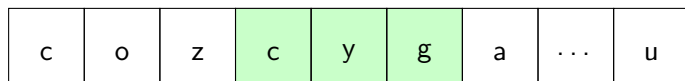
`return 3;`



Nål

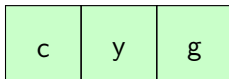
- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk

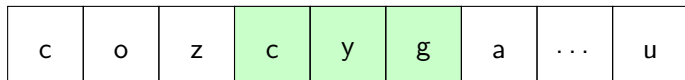
return 3;



Nål

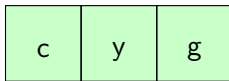
- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# Brute force



Høystakk

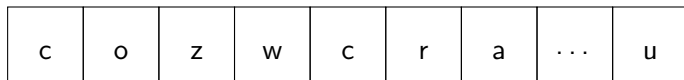
return 3;



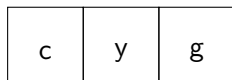
Nål

- ▶ Var ikke det den første algoritmen du tenkte på?
- ▶ Hva blir kompleksiteten av et sånt søk?

# java.lang.String indexOf

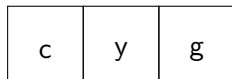
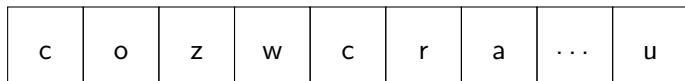


Høystakk



Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

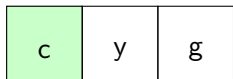
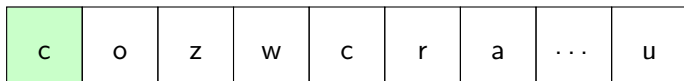


Høystakk

store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**



Høystakk

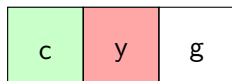
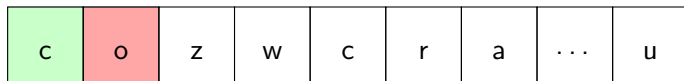
store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**



# java.lang.String indexOf

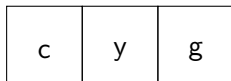
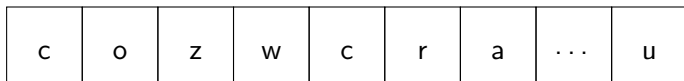


Høystakk

store: c

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

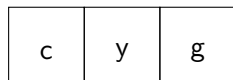
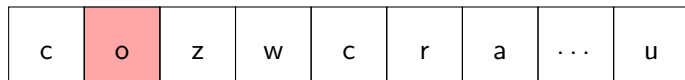


Høystakk

store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

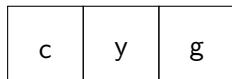
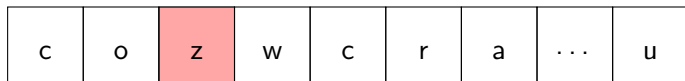


Høystakk

store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**



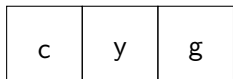
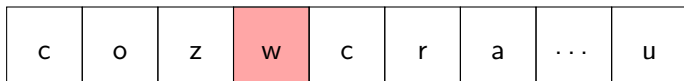
Høystakk

store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

# java.lang.String indexOf



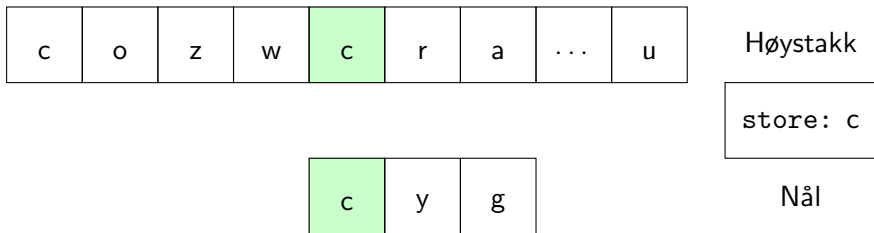
Høystakk

store: c
----------

Nål

- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

# java.lang.String indexOf



- ▶ Vi lagrer første element i **nål**
- ▶ Så leiter vi etter match på første element før vi flytter **nål**

- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprosessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
  - ▶ Vi kan gjøre **rimelige** antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
- ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
- ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprosessere **nålen**

- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprocessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
    - ▶ Vi kan gjøre rimelige antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
- ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
- ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprocessere **nålen**



- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprocessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
  - ▶ Vi kan gjøre **rimelige** antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
- ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
- ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprocessere **nålen**

- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprocessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
  - ▶ Vi kan gjøre **rimelige** antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
  - ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
  - ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprocessere **nålen**

- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprosessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
  - ▶ Vi kan gjøre rimelige antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
- ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
- ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprosessere **nålen**

- ▶ Skal vi øke hastigheten må vi minske antall sammenligninger
  - ▶ Vi kan preprosessere informasjonen i **nål** og **høystakk**
  - ▶ Vi kan gjøre **rimelige** antagelser om input
- ▶ Boyer Moore antar at vi bare har 1-byte characters
- ▶ 1-byte characters gir oss 256 muligheter ( $2^8 = 256$ )
- ▶ Vi kan bruke den informasjonen til å preprosessere **nålen**

# Boyer Moore

c	o	z	w	c	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

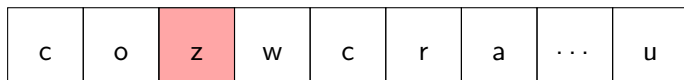
Høystakk

c	y	g
---	---	---

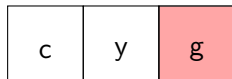
Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes **3** hakk frem

# Boyer Moore



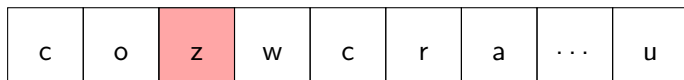
Høystakk



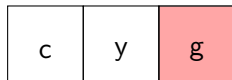
Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes **3** hakk frem

# Boyer Moore



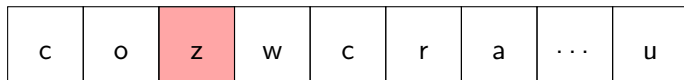
Høystakk



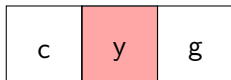
Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes 3 hakk frem

# Boyer Moore



Høystakk

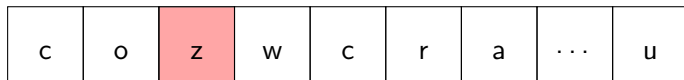


Nål

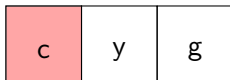
- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes 3 hakk frem



# Boyer Moore



Høystakk



Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes 3 hakk frem

# Boyer Moore

c	o	z	w	c	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes 3 hakk frem

# Boyer Moore

c	o	z	w	c	r	a	...	u
---	---	---	---	---	---	---	-----	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ Vi matcher baklengs med Boyer Moore
- ▶ Merk at elementet z **ikke** finnes i nålen
- ▶ Dvs. etter første match kan nålen flyttes **3** hakk frem

—	—	z	—	—	—	—	—	—
c	y	g	—	—	—	—	—	—
—	c	y	g	—	—	—	—	—
—	—	c	y	g	—	—	—	—

- ▶ Ingen match for søkestrengen helt i starten av teksten eller de neste to posisjonene etter det
- ▶ Vi kan hoppe fremover og begynne å lete etter en match på den sjette plasseringen av teksten
- ▶ Informasjonen vi trenger for å beregne dette ligger i arrayen vi kaller `bad character shift`

# Bad Character Shift

- ▶ Hvordan beregne **bad character shift**?
- ▶ Vi må raskt kunne svare på om en bokstav er med i **nålen**
- ▶ Bokstaver er 1-byte lange dvs. (`int`) bokstav  $\in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift` er en array `int[256]`
- ▶ Vi fyller denne med **shift** verdier ut i fra hva som er i **nålen**

# Bad Character Shift

- ▶ Hvordan beregne **bad character shift**?
- ▶ Vi må raskt kunne svare på om en bokstav er med i **nålen**
- ▶ Bokstaver er 1-byte lange dvs. (int) bokstav  $\in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift` er en array `int[256]`
- ▶ Vi fyller denne med **shift** verdier ut i fra hva som er i **nålen**

# Bad Character Shift

- ▶ Hvordan beregne **bad character shift**?
- ▶ Vi må raskt kunne svare på om en bokstav er med i **nålen**
- ▶ Bokstaver er 1-byte lange dvs. (**int**) bokstav  $\in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift` er en array `int [256]`
- ▶ Vi fyller denne med **shift** verdier ut i fra hva som er i **nålen**

# Bad Character Shift

- ▶ Hvordan beregne `bad character shift`?
- ▶ Vi må raskt kunne svare på om en bokstav er med i **nålen**
- ▶ Bokstaver er 1-byte lange dvs. (`int`) bokstav  $\in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift` er en array `int[256]`
- ▶ Vi fyller denne med `shift` verdier ut i fra hva som er i **nålen**



# Bad Character Shift

- ▶ Hvordan beregne `bad character shift`?
- ▶ Vi må raskt kunne svare på om en bokstav er med i **nålen**
- ▶ Bokstaver er 1-byte lange dvs. (`int`) bokstav  $\in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift` er en array `int[256]`
- ▶ Vi fyller denne med **shift** verdier ut i fra hva som er i **nålen**

## bad character shift (forenklet)

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){
    badCharShift[i] = needle.length;
}

/* shift size = 1 for characters inside needle */
for(int i = 0; i < needle.length; i++){
    badCharShift[ (int) needle[i] ] = 1;
}
```

## bad character shift (forenklet)

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){
    badCharShift[i] = needle.length;
}

/* shift size = 1 for characters inside needle */
for(int i = 0; i < needle.length; i++){
    badCharShift[ (int) needle[i] ] = 1;
}
```

## bad character shift (forenklet)

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){
    badCharShift[i] = needle.length;
}

/* shift size = 1 for characters inside needle */
for(int i = 0; i < needle.length; i++){
    badCharShift[ (int) needle[i] ] = 1;
}
```

## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ For alle andre verdier  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ For alle andre verdier  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`



## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$ 
  - ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift (forenklet)

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ `badCharShift[ 103 ] == 1`    `103 == (int) 'g'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

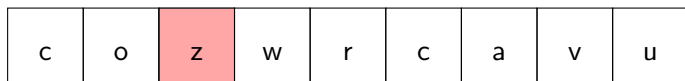
Høystakk

c	y	g
---	---	---

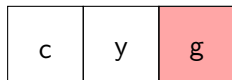
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



Høystakk



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

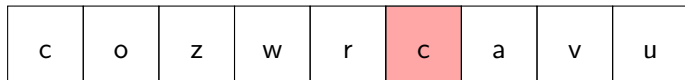
Høystakk

c	y	g
---	---	---

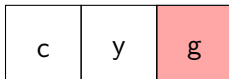
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



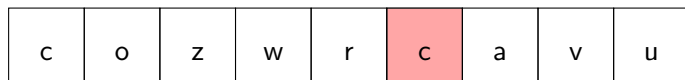
Høystakk



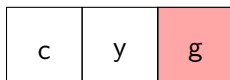
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



Høystakk



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen



## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

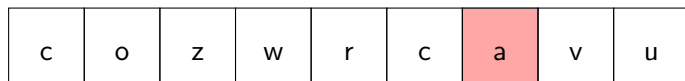
Høystakk

c	y	g
---	---	---

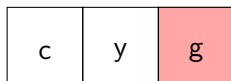
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



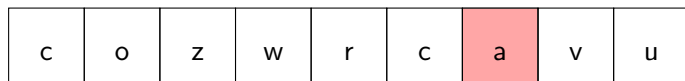
Høystakk



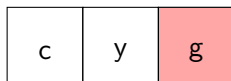
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



Høystakk



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)

c	o	z	w	r	c	a	v	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

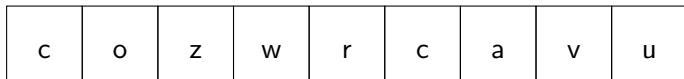
```
return -1;
```

c	y	g
---	---	---

Nål

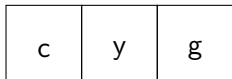
- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift (forenklet)



Høystakk

```
return -1;
```



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 1`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 97 ] == 3`    `97 == (int) 'a'`
- ▶ Vi kan gjøre det bedre for bokstavene som er i nålen

## bad character shift

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){

    badCharShift[i] = needle.length;

}

/* calculate bad shift up to needle.length - 1 */

int last = needle.length - 1;

for(int i = 0; i < last; i++){

    badCharShift[ (int) needle[i] ] = last - i;

}
```

## bad character shift

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){

    badCharShift[i] = needle.length;

}

/* calculate bad shift up to needle.length - 1 */

int last = needle.length - 1;

for(int i = 0; i < last; i++){

    badCharShift[ (int) needle[i] ] = last - i;

}
```



## bad character shift

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){

    badCharShift[i] = needle.length;

}

/* calculate bad shift up to needle.length - 1 */

int last = needle.length - 1;

for(int i = 0; i < last; i++){

    badCharShift[ (int) needle[i] ] = last - i;

}
```

# bad character shift

```
int[] badCharShift = new int[256]; // assume 1-byte characters

for(int i = 0; i < badCharShift.length; i++){

    badCharShift[i] = needle.length;

}

/* calculate bad shift up to needle.length - 1 */

int last = needle.length - 1;

for(int i = 0; i < last; i++){

    badCharShift[ (int) needle[i] ] = last - i;

}
```

## bad character shift

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    (`needle.length == 3`)

## bad character shift

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ For alle andre verdier  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    `(needle.length == 3)`

## bad character shift

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ For alle andre verdier  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    (`needle.length == 3`)

## bad character shift

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    (`needle.length == 3`)

## bad character shift

Hvordan ser preprosesseringen ut hvis vi bruker **nålen** fra i sta?

c	y	g
---	---	---

**Nål**

- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`
- ▶ **For alle andre verdier**  $x \in [0, 255]$
- ▶ `badCharShift[ x ] == 3`    (`needle.length == 3`)

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`



## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

Høystakk

c	y	g
---	---	---

Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

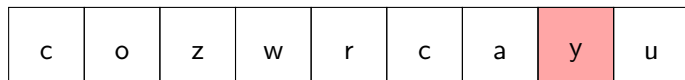
Høystakk

c	y	g
---	---	---

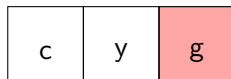
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift



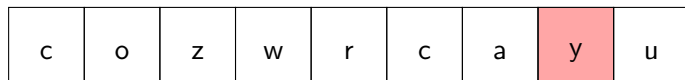
Høystakk



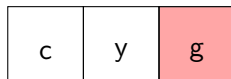
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift



Høystakk



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`



## bad character shift

c	o	z	w	r	c	a	y	u
---	---	---	---	---	---	---	---	---

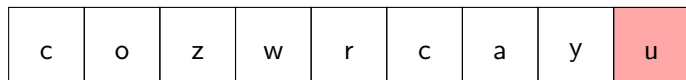
Høystakk

c	y	g
---	---	---

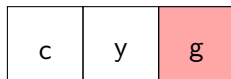
Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift



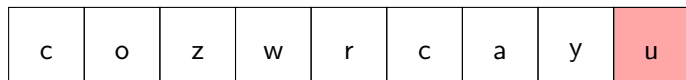
Høystakk



Nål

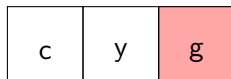
- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

## bad character shift



Høystakk

```
return -1;
```



Nål

- ▶ `badCharShift[ 122 ] == 3`    `122 == (int) 'z'`
- ▶ `badCharShift[ 99 ] == 2`    `99 == (int) 'c'`
- ▶ `badCharShift[ 121 ] == 1`    `121 == (int) 'y'`

# Boyer Moore Horspool

```
public int boyer_moore_horspool(char[] needle, char[] haystack){  
  
    if ( needle.length > haystack.length ){ return -1; }  
  
    int[] bad_shift = new int[CHAR_MAX]; // 256  
  
    for(int i = 0; i < CHAR_MAX; i++){  
        bad_shift[i] = needle.length;  
    }  
  
    int offset = 0, scan = 0;  
    int last = needle.length - 1;  
    int maxoffset = haystack.length - needle.length;  
  
    for(int i = 0; i < last; i++){  
        bad_shift[needle[i]] = last - i;  
    }  
  
    while(offset <= maxoffset){  
  
        for(scan = last; needle[scan] == haystack[scan+offset]; scan--){  
  
            if(scan == 0){ // match found!  
                return offset;  
            }  
        }  
        offset += bad_shift[haystack[offset + last]];  
    }  
    return -1;  
}
```

Shift-verdien er basert på den siste byten av nålen, uansett hvor vi ikke fikk match.

shift basert på **d**, shift 4

a	a	c	d	—	—	—	—	—
a	b	c	d					
				a	b	c	d	

shift basert på **d**, shift 1

—	a	a	c	d	—	—	—	—
a	c	b	d	d				
	a	c	b	d	d			

- ▶ Bad suffix shift er effektiv til for eksempel å søke i tekst i naturlige språk fordi mismatches er sannsynlige
- ▶ Med få alfabeter er det sannsynlig å få matching nær slutten av nålen. I dette tilfellet kan vi ha nytte av å vurdere vellykket match-suffikser av nålen.

# Boyer Moore Horspool

- ▶ Horspool er en forenkling av Boyer-Moore-streng-søkealgoritmen

Boyer-Moore-algoritmen er basert på:

1. å analysere nålen baklengs
2. bad suffix shift
3. good suffix shift

- ▶ bad suffix shift unngår å gjenta mislykkede sammenligninger mot et tegn i høystakken
- ▶ good suffix shift beregner hvor langt vi kan flytte nålen, basert på antall matchende bokstaver før mismatch
- ▶ justerer bare matchende nål-tegn mot høystakk-tegn som allerede har fått match
- ▶ good suffix shift er en array som er like lang som nålen

# Boyer Moore Horspool

- ▶ Horspool er en forenkling av Boyer-Moore-streng-søkealgoritmen

Boyer-Moore-algoritmen er basert på:

1. å analysere nålen baklengs
2. bad suffix shift
3. good suffix shift

- ▶ bad suffix shift unngår å gjenta mislykkede sammenligninger mot et tegn i høystakken
- ▶ good suffix shift beregner hvor langt vi kan flytte nålen, basert på antall matchende bokstaver før mismatch
- ▶ justerer bare matchende nål-tegn mot høystakk-tegn som allerede har fått match
- ▶ good suffix shift er en array som er like lang som nålen



# Boyer Moore Horspool

- ▶ Horspool er en forenkling av Boyer-Moore-streng-søkealgoritmen

Boyer-Moore-algoritmen er basert på:

1. å analysere nålen baklengs
  2. bad suffix shift
  3. good suffix shift
- 
- ▶ bad suffix shift unngår å gjenta mislykkede sammenligninger mot et tegn i høystakken
  - ▶ good suffix shift beregner hvor langt vi kan flytte nålen, basert på antall matchende bokstaver før mismatch
  - ▶ justerer bare matchende nål-tegn mot høystakk-tegn som allerede har fått match
  
  - ▶ good suffix shift er en array som er like lang som nålen

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for **nål** $[i \dots n]$

Hvis **nål** $[i - 1]$  er en mismatch og **nål** inneholder en annen kopi av **nål** $[i \dots n]$  som ikke har tegnet **nål** $[i - 1]$  som prefiks, flytt **nål** slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av **nål** $[i \dots n]$

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

Hvis  $\mathbf{nål}[i - 1]$  er en mismatch og  $\mathbf{nål}$  inneholder en annen kopi av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$  som ikke har tegnet  $\mathbf{nål}[i - 1]$  som prefiks, flytt  $\mathbf{nål}$  slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

høystakk: prstabst**u**abvqxrst

nål: qcabdab**d**ab

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

Hvis  $\mathbf{nål}[i - 1]$  er en mismatch og  $\mathbf{nål}$  inneholder en annen kopi av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$  som ikke har tegnet  $\mathbf{nål}[i - 1]$  som prefiks, flytt  $\mathbf{nål}$  slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

høystakk: prstabst**u**abvqxrst

nål: qcabd**a**bdab

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

Hvis  $\mathbf{nål}[i - 1]$  er en mismatch og  $\mathbf{nål}$  inneholder en annen kopi av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$  som ikke har tegnet  $\mathbf{nål}[i - 1]$  som prefiks, flytt  $\mathbf{nål}$  slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

høystakk: prstabst**u**abvqxrst

nål: qcab**d**ab**d**ab

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

Hvis  $\mathbf{nål}[i - 1]$  er en mismatch og  $\mathbf{nål}$  inneholder en annen kopi av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$  som ikke har tegnet  $\mathbf{nål}[i - 1]$  som prefiks, flytt  $\mathbf{nål}$  slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

høystakk: prstabst**u**abvqxrst

nål:           q**c**abdab**d**ab

## Good suffix shift (Case 1)

Antar at vi har fått match for  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

Hvis  $\mathbf{nål}[i - 1]$  er en mismatch og  $\mathbf{nål}$  inneholder en annen kopi av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$  som ikke har tegnet  $\mathbf{nål}[i - 1]$  som prefiks, flytt  $\mathbf{nål}$  slik at kopien matcher substrengen som allerede var matchet av  $\mathbf{nål}[i \dots n]$

høystakk: prstabstu**ab**qvqrst

nål:                                   q**cab**dabdab

# Good Suffix Shift

Anta nålen vi leter etter er: **fiskekake**

index	Mismatch	Shift	goodCharShift
0	e	1	goodCharShift[0] == 1
1	ke	9	goodCharShift[1] == 9
2	ake	4	goodCharShift[2] == 4
3	kake	9	goodCharShift[3] == 9
4	ekake	9	goodCharShift[4] == 9
5	kekake	9	goodCharShift[5] == 9
6	skekake	9	goodCharShift[6] == 9
7	iskekake	9	goodCharShift[7] == 9
8	fiskekake	9	goodCharShift[8] == 9

ke representerer en substreng i **fiskekake** som består av et tegn som *ikke* er en 'k' pluss et tegn 'e'



## Good suffix shift (case 2)

Antar at  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  og substreng  $\mathbf{t}$  av høystakken matcher, men vi har en mismatch av  $\mathbf{n\grave{a}l}[i - 1]$

Hva hvis  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  ikke er en substreng i  $\mathbf{n\grave{a}l}[0 \dots i - 1]$  ?

## Good suffix shift (case 2)

Antar at  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  og substreng  $\mathbf{t}$  av høystakken matcher, men vi har en mismatch av  $\mathbf{n\grave{a}l}[i - 1]$

Hva hvis  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  ikke er en substreng i  $\mathbf{n\grave{a}l}[0 \dots i - 1]$  ?

- - - - X M A N P A N M A N - - - - -  
A N P A N M A N

## Good suffix shift (case 2)

Antar at  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  og substreng  $\mathbf{t}$  av høystakken matcher, men vi har en mismatch av  $\mathbf{n\grave{a}l}[i - 1]$

Hva hvis  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  ikke er en substreng i  $\mathbf{n\grave{a}l}[0 \dots i - 1]$  ?

```

- - - - X M A N P A N M A N - - - - -
                                     A N P A N M A N
```

*ops!*

## Good suffix shift (case 2)

Antar at  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  og substreng  $\mathbf{t}$  av høystakken matcher, men vi har en mismatch av  $\mathbf{n\grave{a}l}[i - 1]$

Hva hvis  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  ikke er en substreng i  $\mathbf{n\grave{a}l}[0 \dots i - 1]$  ?

- - - - X M A N P A N M A N - - - - -  
          A N P A N M A N

## Good suffix shift (case 2)

Antar at  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  og substreng  $\mathbf{t}$  av høystakken matcher, men vi har en mismatch av  $\mathbf{n\grave{a}l}[i - 1]$

Hva hvis  $\mathbf{n\grave{a}l}[i \dots n]$  ikke er en substreng i  $\mathbf{n\grave{a}l}[0 \dots i - 1]$  ?

- - - - X M A N P A N M A N - - - - -  
          A N P A N M A N

**Case 2:** flytt  $\mathbf{n\grave{a}l}$  minst mulig slik at et *suffixs* av  $\mathbf{t}$  matcher et *prefiks* av  $\mathbf{n\grave{a}l}$

Hvis ingen slik match, flytt  $\mathbf{n\grave{a}l}$  med  $|\mathbf{n\grave{a}l}|$  posisjoner.

# Good Suffix Shift

Anta nålen vi leter etter er: **ANPANMAN**

index	Mismatch	Shift	goodCharShift
0	N	1	goodCharShift[0] == 1
1	AN	8	goodCharShift[1] == 8
2	MAN	3	goodCharShift[2] == 3
3	NMAN	6	goodCharShift[3] == 6
4	ANMAN	6	goodCharShift[4] == 6
5	PANMAN	6	goodCharShift[5] == 6
6	NPANMAN	6	goodCharShift[6] == 6
7	ANPANMAN	6	goodCharShift[7] == 6

source: wikipedia.org

**Neste forelesning: 21. oktober**

HUFFMAN-KODING, FLOYDS ALGORITME OG PARADIGMER FOR  
ALGORITMEDESIGN