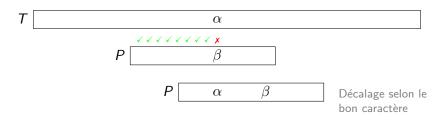
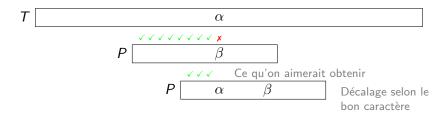
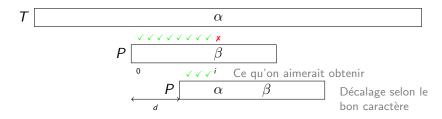
Qu'est-ce q	u'un bon	décalage	?	
T				
	P			

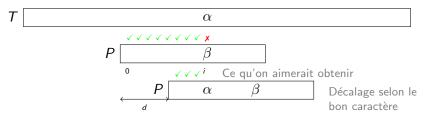
T P



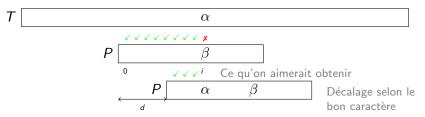






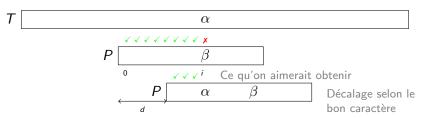


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1]=P[d...i-1] et $P[i-d]\neq P[i]$



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

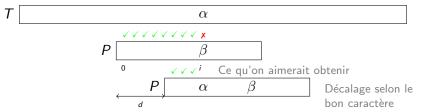
Autrement dit il faut trouver le plus long bord de $P[0\dots i-1]$ qui soit suivi par un symbole différent au niveau du préfixe et du suffixe



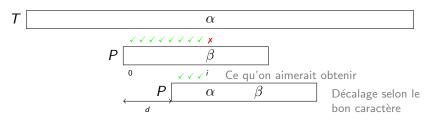
Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

Autrement dit il faut trouver le plus long bord de P[0...i-1] qui soit suivi par un symbole différent au niveau du préfixe et du suffixe B

$$P[0\ldots i-1]$$
 α



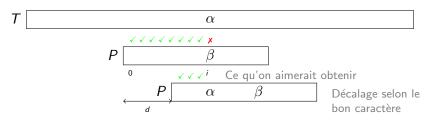
Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1]=P[d...i-1] et $P[i-d]\neq P[i]$ $P=\operatorname{agagc}$



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i=0, plus long bord de P[0...0-1] suivis de 2 caractères différents?

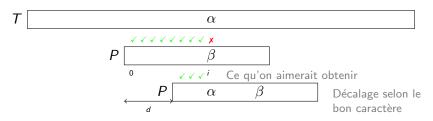


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que $P[0 \dots i-d-1] = P[d \dots i-1]$ et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i=0, plus long bord de P[0...0-1] suivis de 2 caractères différents?

plus long bord décalage

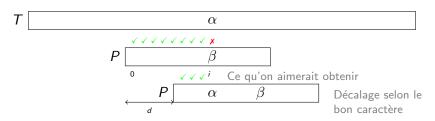


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i=1, plus long bord de P[0...1-1] suivis de 2 caractères différents?

décalage

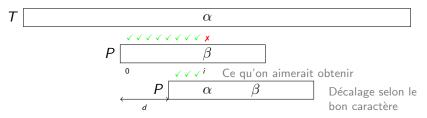


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i = 1, plus long bord de P[0...1-1] suivis de 2 caractères différents?

plus long bord décalage

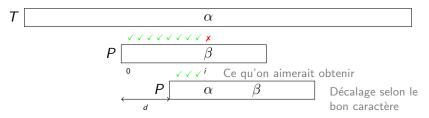


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i=2, plus long bord de P[0...2-1] suivis de 2 caractères différents?

plus long bord décalage

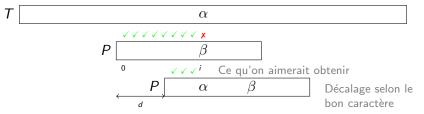


Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = \mathsf{agagc}$$

i=2, plus long bord de P[0...2-1] suivis de 2 caractères différents?

plus long bord décalage



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1]=P[d...i-1] et $P[i-d]\neq P[i]$

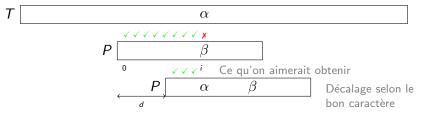
$$P = agagc$$

i=3, plus long bord de P[0...3-1] suivis de 2 caractères différents?

agago

plus long bord

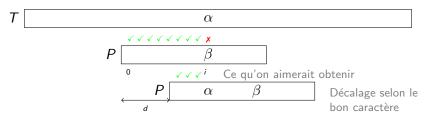
décalage



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que $P[0 \dots i-d-1] = P[d \dots i-1]$ et $P[i-d] \neq P[i]$

$$P = agagc$$

i=3, plus long bord de P[0...3-1] suivis de 2 caractères différents?



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que P[0...i-d-1] = P[d...i-1] et $P[i-d] \neq P[i]$

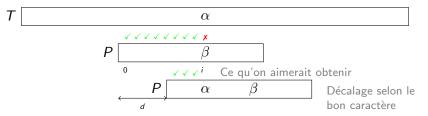
$$P = \operatorname{agagc}$$

i = 4, plus long bord de P[0...4-1] suivis de 2 caractères différents?

agago

$$i$$
 0 1 2 3 4 plus long bord $-$ 0 $-$ 0 décalage 1 1 3 3

décalage



Meilleur décalage pour P, après un échec à la position i: plus petite valeur de d telle que $P[0\ldots i-d-1]=P[d\ldots i-1]$ et $P[i-d]\neq P[i]$

$$P = agagc$$

i=4, plus long bord de P[0...4-1] suivis de 2 caractères différents?

$$i$$
 0 1 2 3 4 plus long bord $-$ 0 $-$ 0 2 décalage 1 1 3 3 2

P= agagc

Exemple avec l'algorithme de Knuth, Morris et Pratt (1977)

 $i \ 0 \ 1 \ 2 \ 3 \ 4$ $d \ 1 \ 1 \ 3 \ 3 \ 2$ $T = a \ g \ a \ g \ a \ g \ a \ g \ c$

```
P = agagc
i \ 0 \ 1 \ 2 \ 3 \ 4
d \ 1 \ 1 \ 3 \ 3 \ 2
T = a \ g \ a \ a \ g \ a \ g \ a \ g \ a \ g \ c
```

```
P =  agagc
i \ 0 \ 1 \ 2 \ 3 \ 4
d \ 1 \ 1 \ 3 \ 3 \ 2
T =  a \ g \ a \ a \ g \ a \ g \ a \ g \ c
a \ g \ a \ g \ a \ g \ c
a \ g \ a \ g \ a \ g \ c
```

```
P= \operatorname{agagc}
i \quad 0 \quad 1 \quad 2 \quad 3 \quad 4
d \quad 1 \quad 1 \quad 3 \quad 3 \quad 2
T = a \quad g \quad a \quad g \quad a \quad g \quad a \quad g \quad c
a \quad g \quad a \quad g \quad a \quad g \quad c
a \quad g \quad a \quad g \quad c \quad c
a \quad g \quad a \quad g \quad c \quad c
a \quad g \quad a \quad g \quad c \quad c
```

Avec cet algorithme, on effectue **au plus** $2 imes |\mathcal{T}| - 1$ comparaisons