

Algorithmique avancée

Variations sur les Tours de Hanoi

Denis TRYSTRAM
Notes de cours ENSIMAG Alternants 2A

Sept. 2020

Présentation du problème

La version *historique* :

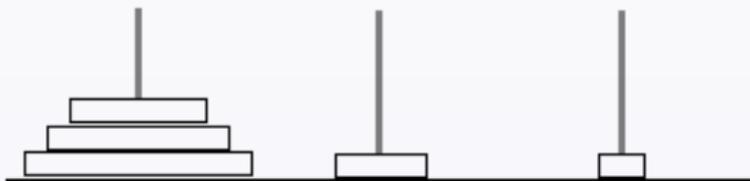
On cherche à déplacer une pile de disques concentriques d'un pieu à un autre sous la contrainte de **ne jamais déplacer un disque sur un autre de diamètre plus petit**.



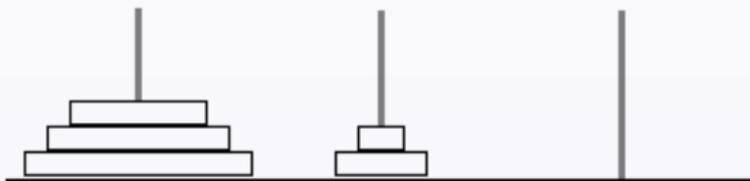
Etape 1.



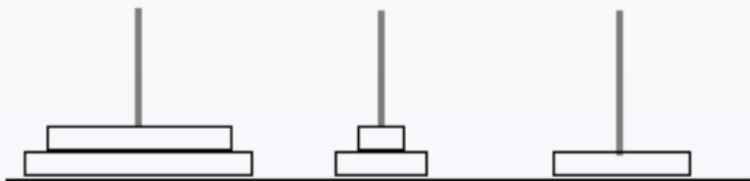
Etape 2.



Etape 3.



Etape 4.



Etape 5.



Etape 6.



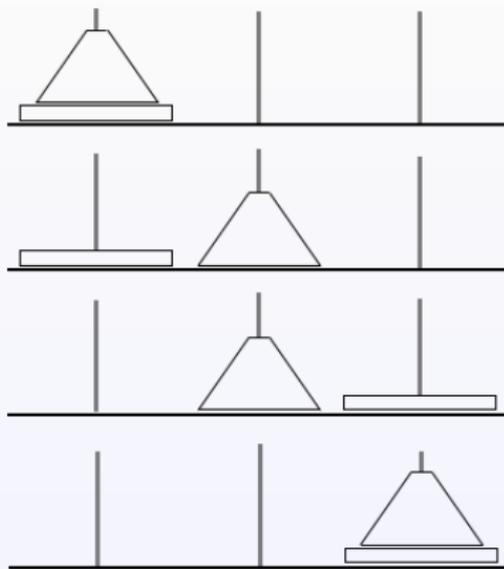
Etape 7.



Une stratégie commence à se dessiner ...

La stratégie de base

La résolution *naturelle*, inspirée par l'exemple, est récursive :



Codage et algorithme

On numérote les pieux.

Hanoi($n,0,2$)

- si $n = 1$, déplacer le disque
- si $n \geq 2$
 - Hanoi($n - 1,0,1$)
 - déplacer le disque sur le pieu 1
 - Hanoi($n - 1,1,2$)

Analysis de coût

On évalue la stratégie en termes du nombre de déplacements élémentaires.

Borne inférieure

- 1 Au minimum, le disque le plus large bouge une fois.
- 2 La pile des $n - 1$ disques au dessus bouge au minimum 2 fois.

$$h(n) = \begin{cases} 1 & \text{if } n = 1 \\ 2 \cdot h(n - 1) + 1 & \text{if } n > 1 \end{cases} \quad (1)$$

Cette expression se résout facilement comme somme d'une série géométrique.

Analysis de coût (suite)

Le coût de la stratégie récursive précédente suit le même schéma, on obtient :

$$h(n, 3) = 2^n - 1$$

où l'on note $h(n, 3)$ le nombre de mouvements pour résoudre le puzzle de Hanoi pour n disques avec 3 pieux.

Cette stratégie est optimale.

Extension du problème à k pieux

L'algorithme étant optimal pour 3 pieux, une question intéressante est d'étudier le problème avec plus de pieux.

En particulier, dans quelle mesure peut-on réduire le caractère exponentiel du coût ?

Extension du problème à k pieux

L'algorithme étant optimal pour 3 pieux, une question intéressante est d'étudier le problème avec plus de pieux.

En particulier, dans quelle mesure peut-on réduire le caractère exponentiel du coût ?

Que se passe-t-il pour un nombre de pieux *illimité* ?

Extension : Politique linéaire

Si le nombre de pieux est égal au nombre de disques plus 1, il existe une politique optimale simple.

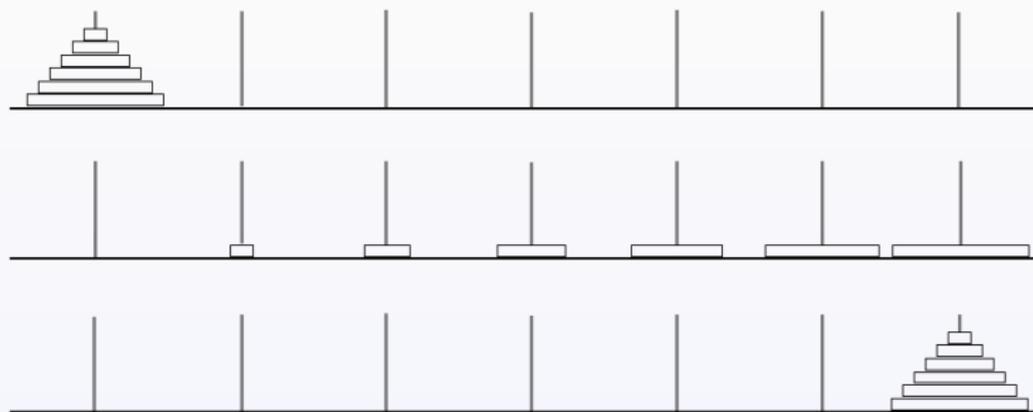


Figure: Illustration du principe pour $n = 6$.

Coût linéaire: $h(n, n + 1) = 2 \cdot n - 1$

Extension du problème à k pieux

Cas d'un nombre limité de pieux.

Extension du problème à k pieux

Cas d'un nombre limité de pieux.

Que se passe-t-il pour $k = 4$?

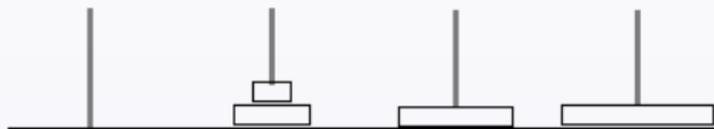
On commence par une étude rapide de $n = 4$.



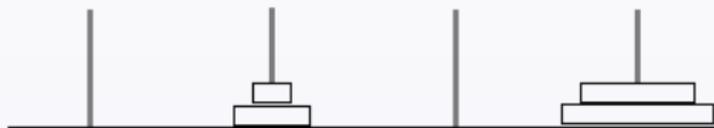
(meta) étape 1.



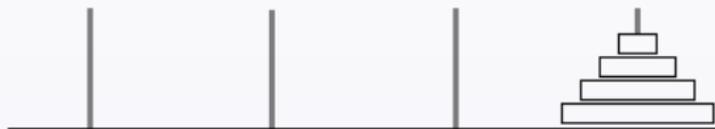
(meta) étape 2.



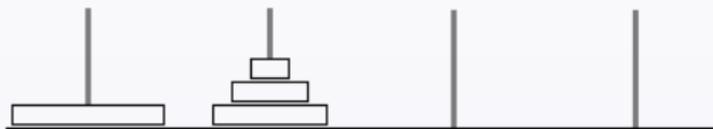
(meta) étape 3.



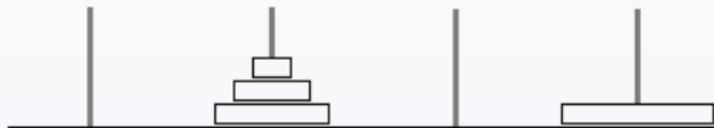
(meta) étape 4.



Autre stratégie de découpe



Autre stratégie de découpe (2)



Analyse de coût

- **Découpe** (2, 2)

Le coût de transfert d'une pile de 2 disques est

$$h(2, 4) = h(2, 3) = 3.$$

$$h(4, 4) = 3 + 3 + 3 = 9$$

- **Découpe** (3, 1)

Le coût de transfert d'une pile de 3 disques est $h(3, 4) = 5$.

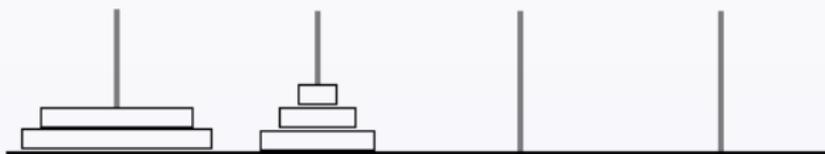
$$h(4, 4) = 5 + 1 + 5 = 11$$

La meilleure stratégie est la première.

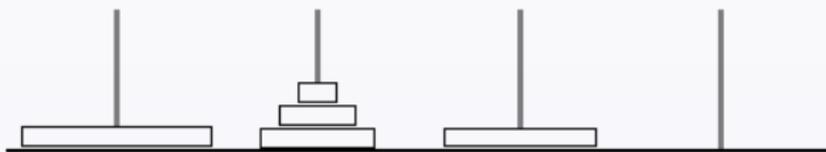
$n = 5$ et $k = 4$

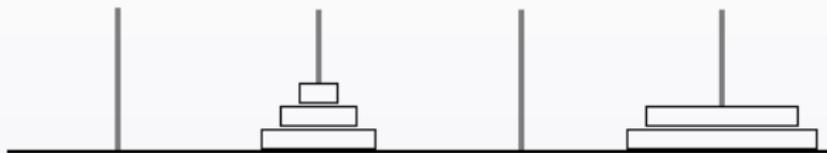


(meta) étape 1.



(meta) étape 2.





Etape 3.



Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 3 disques est $h(3, 4) = 5$ et d'une pile de 2 disques est $h(2, 3) = 3$.

Analyse de coût

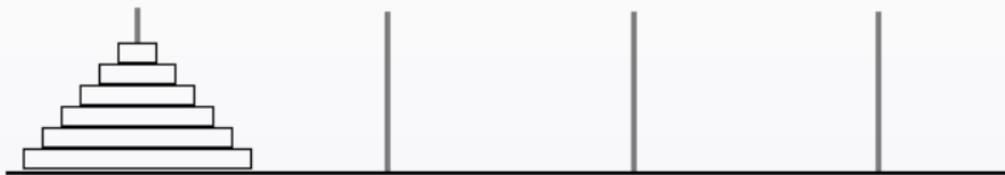
Le coût de transfert d'une pile de 3 disques est $h(3, 4) = 5$ et d'une pile de 2 disques est $h(2, 3) = 3$.

$$h(5, 4) = 5 + 3 + 5$$

$$h(5, 4) = 13$$

Ce sont deux politiques linéaires, elles sont optimales.

Hanoi(6,4)



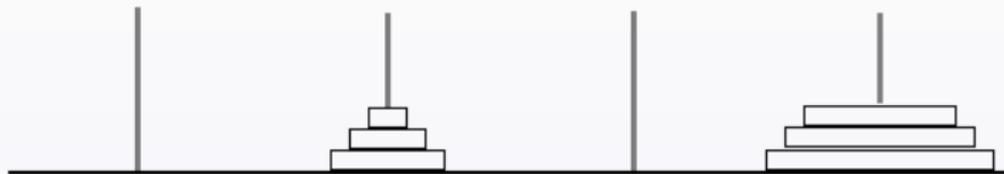
On peut découper la pile de plusieurs façons, examinons le cas de 2 groupes, chacun de taille 3 de haut en bas.

(meta) étape 1.



Cette étape est optimale (stratégie linéaire).

Etape 2.



On déplace 3 disques sur 3 pieux.

Etape 3.



Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 3 chacun des disques est $h(3, 4) = 5$ et $h(3, 3) = 7$.

Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 3 chacun des disques est $h(3, 4) = 5$ et $h(3, 3) = 7$.

$$h(6, 4) = 5 + 7 + 5$$

$$h(6, 4) = 17$$

Ici, la première macro-étape est optimale (elle suit la stratégie linéaire), la seconde suit la stratégie exponentielle, elle est aussi optimale.

Cette découpe est la meilleure possible. Par exemple, $(4, 2)$ est moins bonne:

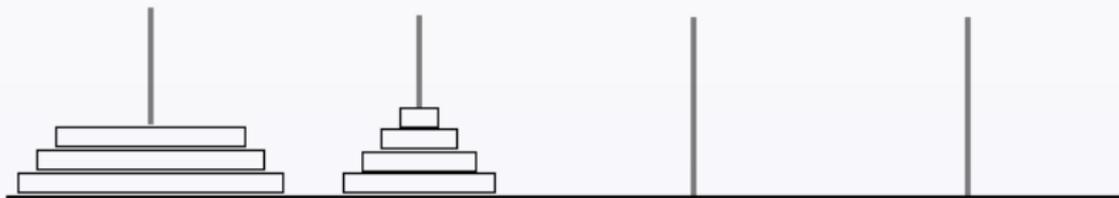
$$9 + 3 + 9 = 21.$$

Hanoi(7,4)

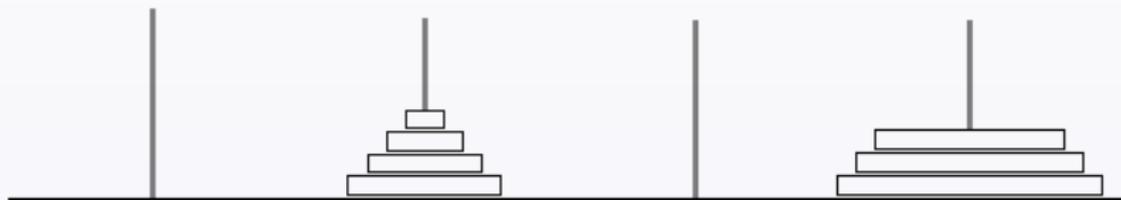


On peut découper la pile de plusieurs façons en trois groupes :
(6, 1), (5, 2), (4, 3) ou (3, 4), etc.

(meta) étape 1. Une première découpe.



Etape 2.



Etape 3.



Analyse de coût

Le coût de transfert de la pile de 4 disques est $h(4, 4) = 7$ et celle des 3 disques restants sur les 3 pieux restants $h(3, 3) = 7$.

Analyse de coût

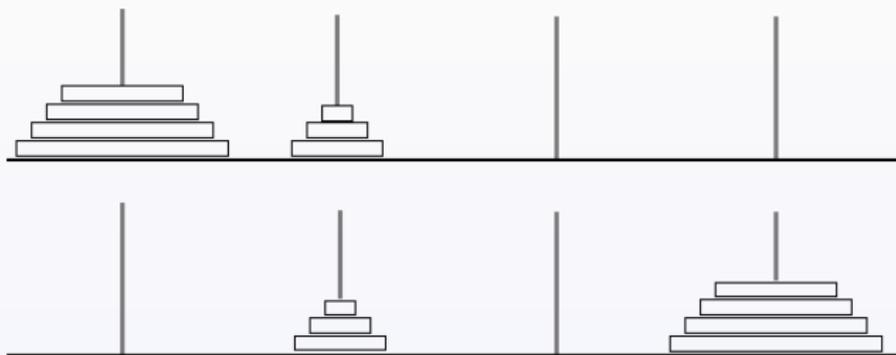
Le coût de transfert de la pile de 4 disques est $h(4, 4) = 7$ et celle des 3 disques restants sur les 3 pieux restants $h(3, 3) = 7$.

$$h(7, 4) = 7 + 7 + 7$$

$$h(7, 4) = 21$$

Essayons un autre regroupement : (3, 4)

Une seconde découpe



Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 3 disques est $h(3, 4) = 2 \cdot 3 - 1 = 5$ plus le déplacement de 4 disques sur les 3 pieux restants $h(4, 3) = 2^4 - 1 = 15$.

Analyse de coût

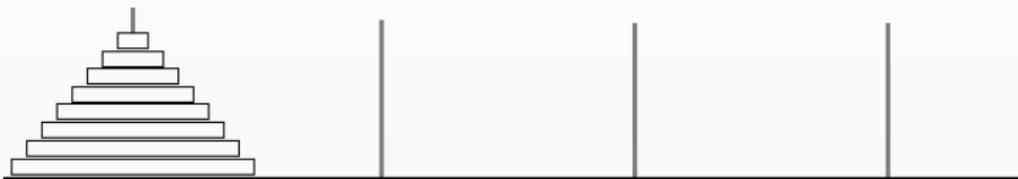
Le coût de transfert d'une pile de 3 disques est

$h(3, 4) = 2 \cdot 3 - 1 = 5$ plus le déplacement de 4 disques sur les 3 pieux restants $h(4, 3) = 2^4 - 1 = 15$.

$$h(7, 4) = 15 + 5 + 15 = 25$$

C'est la meilleure solution possible, les autres regroupements sont pires (on obtient 29 pour la découpe (5, 2))...

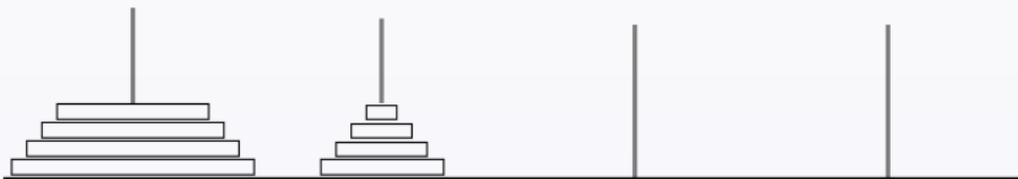
Hanoi(8,4)

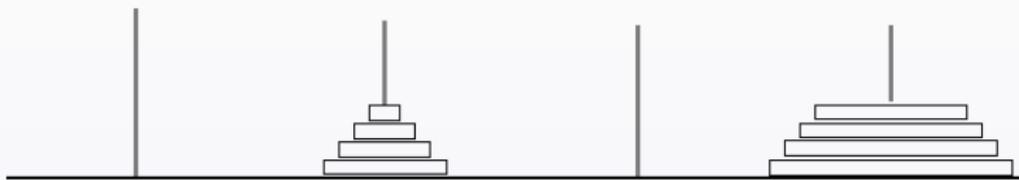


On peut découper la pile de plusieurs façons en trois groupes :

- 3,5
- 4,4
- 5,3
- etc.

(meta) étape 1. Découpe (4, 4)







Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 4 disques est $h(4, 4) = 9$ et $h(4, 3) = 2^4 - 1 = 15$ est le meilleur coût pour transférer les 4 restants avec 3 pieux, soit :

Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 4 disques est $h(4, 4) = 9$ et $h(4, 3) = 2^4 - 1 = 15$ est le meilleur coût pour transférer les 4 restants avec 3 pieux, soit :

$$h(8, 4) = 9 + 15 + 9$$

$$h(8, 4) = 33$$

Analyse de coût

Le coût de transfert d'une pile de 4 disques est $h(4, 4) = 9$ et $h(4, 3) = 2^4 - 1 = 15$ est le meilleur coût pour transférer les 4 restants avec 3 pieux, soit :

$$h(8, 4) = 9 + 15 + 9$$

$$h(8, 4) = 33$$

Une autre stratégie de découpe (3, 5) conduit à :

$$h(3, 4) = 5 \text{ et } h(5, 3) = 2^5 - 1 = 31, \text{ soit au total :}$$

$$h(8, 4) = 5 + 31 + 5 = 41$$

L'autre stratégie de découpe (5, 3) conduit à :

$$h(5, 4) = 13 \text{ et } h(3, 3) = 7, \text{ soit au total :}$$

$$h(8, 4) = 13 + 7 + 13 = 33$$

Bilan pour $k = 4$

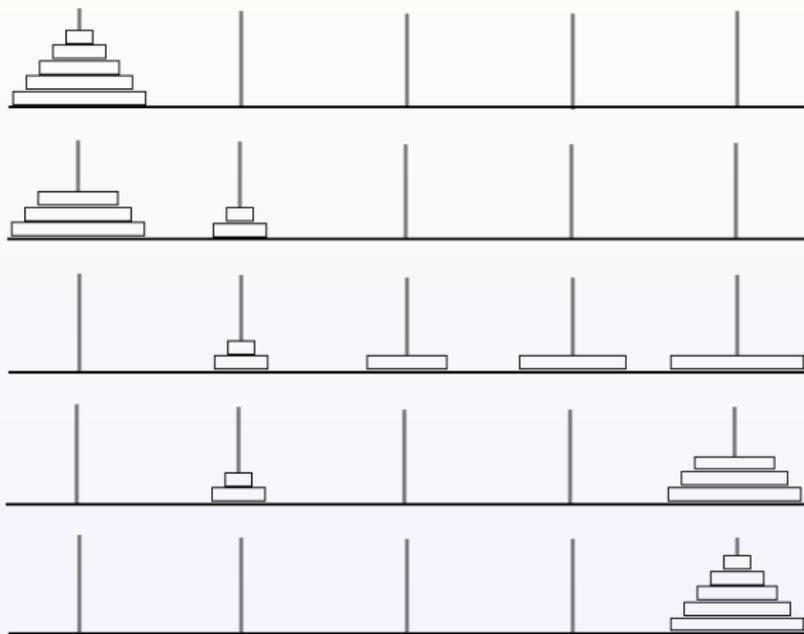
- $h(3, 4) = 5$ – Optimal par la stratégie linéaire
- $h(4, 4) = 9$ – découpage (2, 3)
- $h(5, 4) = 13$ – découpage (3, 2)
- $h(6, 4) = 17$ – découpage (3, 3)
- $h(7, 4) = 21$ – découpage (4, 3)
- $h(8, 4) = 33$ – découpages (4, 4) (ou (5, 3))

Cas de 5 pieux.

Étudions le nombre de mouvements en fonction du nombre de disques n .

Le problème de 4 disques est résolu (stratégie linéaire, optimale) :

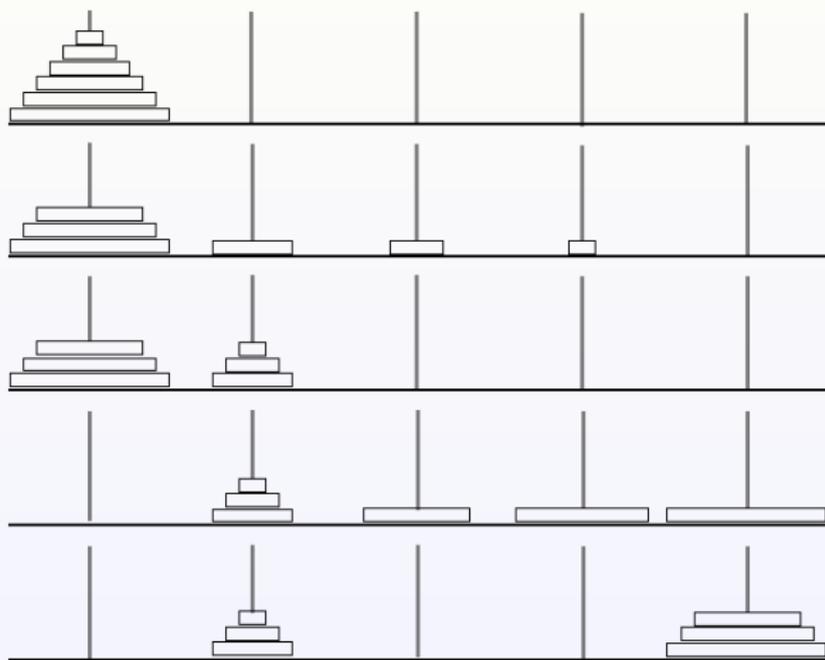
$$h(4, 5) = 2 \cdot 4 - 1 = 7$$

$n = 5$ 

Coût pour $n = 5$

Le coût de déplacer une pile de 2 disques est 3, puis 3 disques est 5, soit :

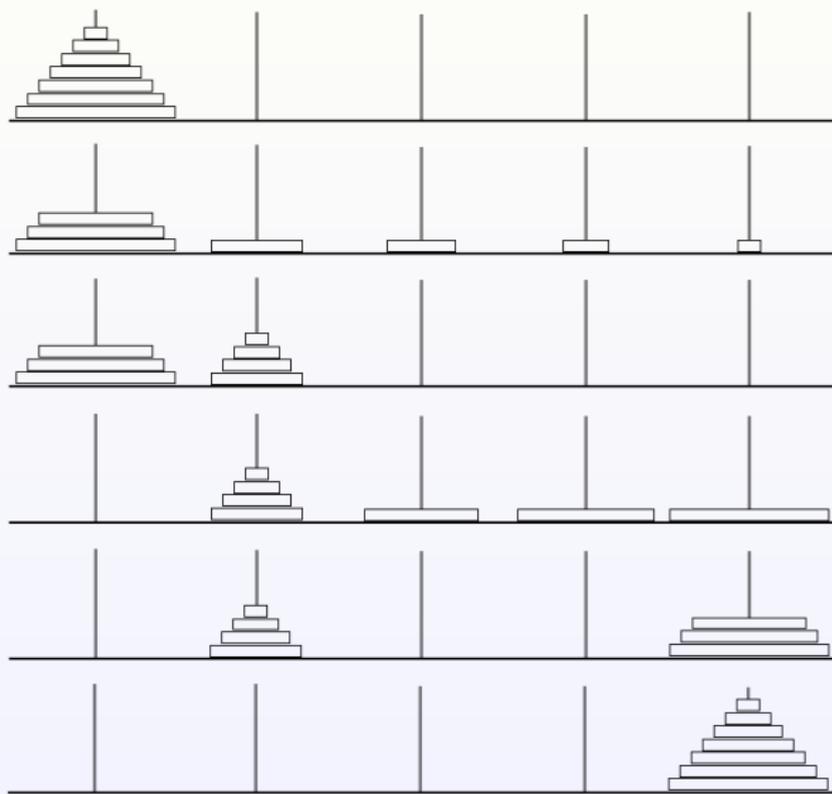
$$h(5, 5) = 3 + 5 + 3 = 11$$

$n = 6$ 

Coût pour $n = 6$

La stratégie ici est encore une succession de deux stratégies linéaires, avec des piles de 3 disques chacune :

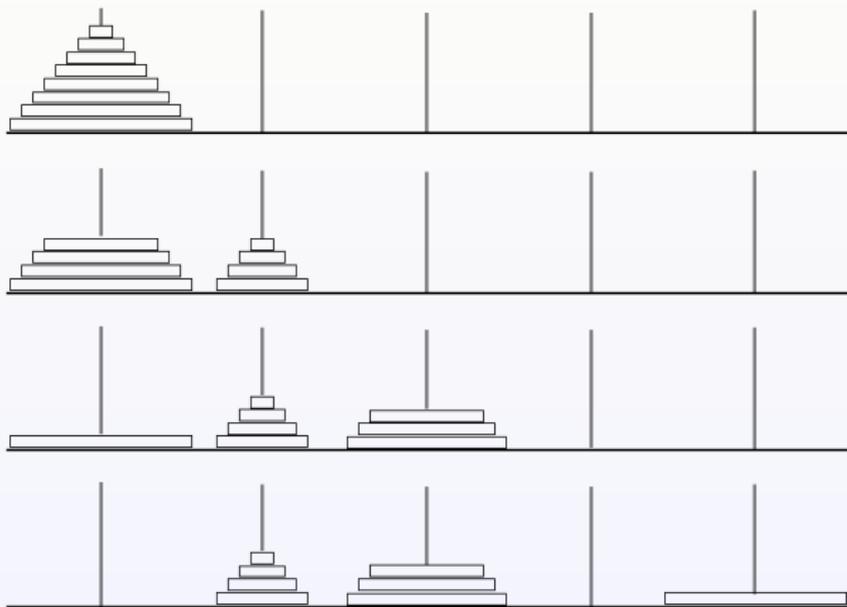
$$h(6, 5) = 5 + 5 + 5 = 15$$

$n = 7$ 

Coût pour $n = 7$, découpe $(4, 3)$

La stratégie ici est encore un mixte de stratégies linéaires :

$$h(7, 5) = 7 + 5 + 7 = 19$$

$n = 8$ 

Coût pour $n = 8$

$$\begin{aligned}h(8, 5) &= h(4, 5) + h(4, 4) + h(4, 5) \\ &= 7 + 9 + 7 = 23\end{aligned}$$

On peut essayer d'autres regroupements. Que donne (5, 3) ou (3, 5)?

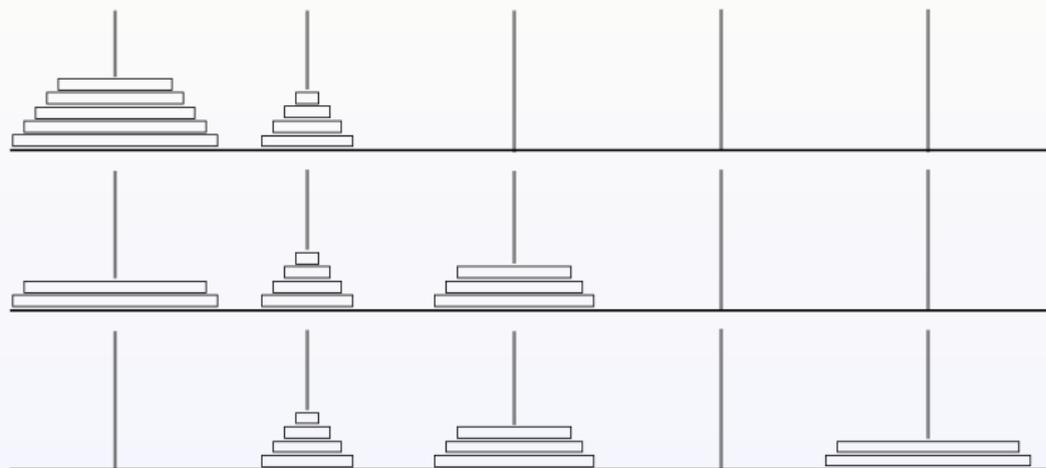
Mais celui-ci est le meilleur.

$n = 9$



$n = 9$

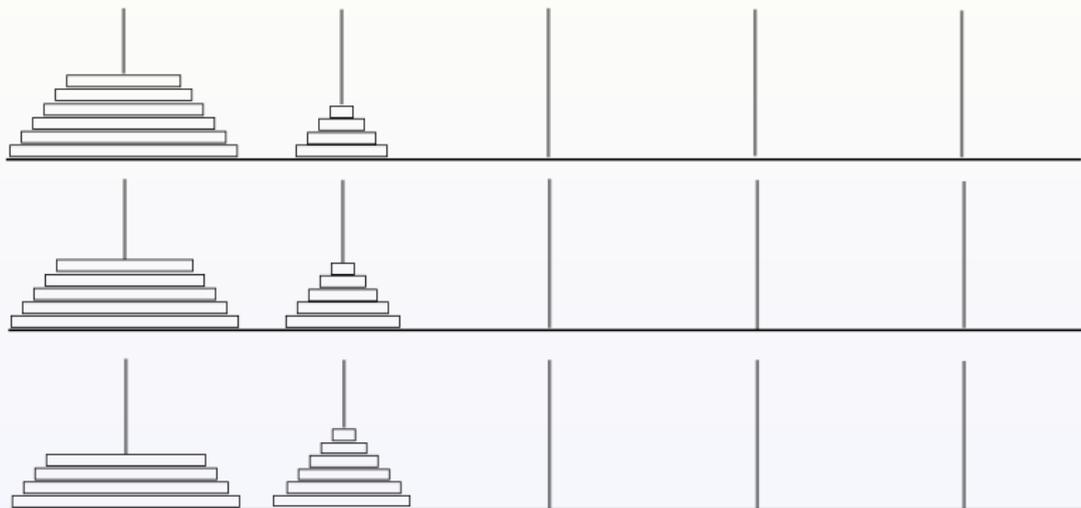
Possibilité par exemple : (4, 5) (interprété comme (4, 3, 2)).

Coût $h(9, 5) = 2 \cdot h(4, 5) + h(5, 4) = 7 + 13 + 7 = 27$ Autre découpe (5, 4) : coût supérieur $11 + 7 + 11 = 29$.

$$n = 10$$

Lorsque le nombre de disques augmente, le problème se complexifie car les possibilités de découpes sont plus nombreuses.





Coût

- Découpe (4, 6) : 31
- Découpe (5, 5) : 35
- Découpe (6, 4) : 39

$n = 11$ 

Bilan pour $k = 5$

- $h(4, 5) = 7$
- $h(5, 5) = 11$
- $h(6, 5) = 15$
- $h(7, 5) = 19$
- $h(8, 5) = 23$
- $h(9, 5) = 27$
- $h(10, 5) = 31$
- $h(11, 5) = ?$

Généralisation – Analyse de coût

Comment sont obtenues ces valeurs ?

Trouvez une formule pour calculer le coût de transfert d'une pile de n disques pour une découpe en $(n - m, m)$.

Coder la résolution complète par Programmation Dynamique.
Bien entendu, on demande ici d'explicitier les mouvements.