

Les « **tours de Hanoï** » est un jeu imaginé par le mathématicien français Édouard Lucas (1842-1891). Il consiste à déplacer n disques de diamètres différents d'une tour de « **départ** » à une tour d'« **arrivée** » en passant par une tour « **intermédiaire** » et ceci en un minimum de coups, tout en respectant les règles suivantes :

- on ne peut déplacer qu'un **disque à la fois**,
- on ne peut placer un disque que sur un **autre disque plus grand** que lui ou sur une **tour vide**.

Dans l'*état initial*, les n disques sont placés sur la tour « départ ».

Dans l'*état final*, tous les disques se retrouvent placés **dans le même ordre** sur la tour « arrivée ».

Exemple

Pour $n = 3$, on a la configuration suivante :



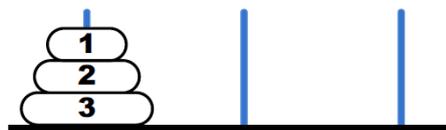
Tours de Hanoï : état initial



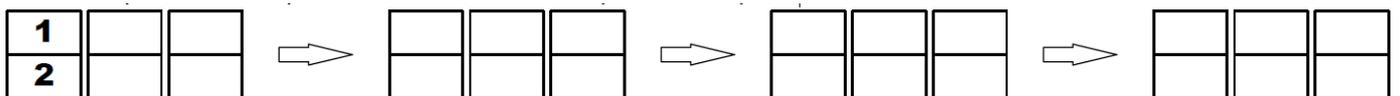
Tours de Hanoï : état final

Questions

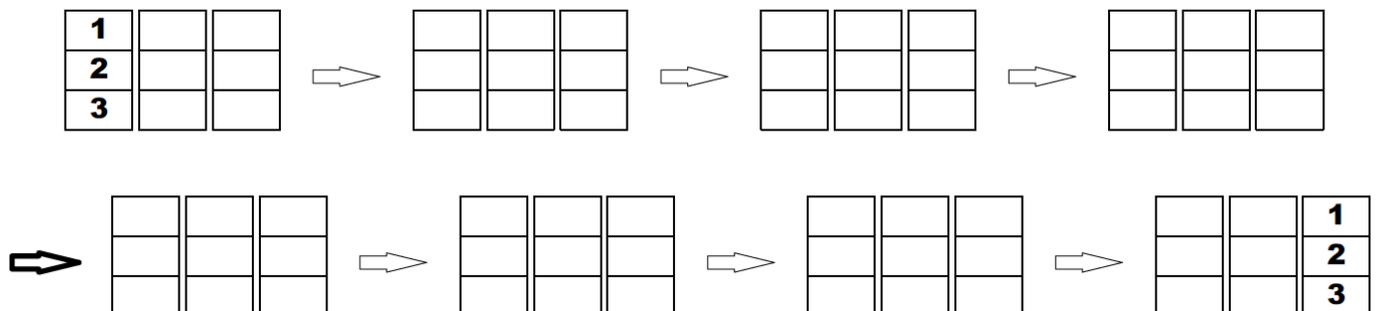
Pour ces deux questions, les disques seront notés ; 1 , 2 , 3 .



a) Complétez les déplacements nécessaires pour 2 disques :



b) Résoudre à la main le problème pour 3 disques



Évidemment la solution “trouvée à la main” peut être **programmé** ou généralisé à un **nombre quelconque de disque**, mais le recours à la récursivité permet d’écrire un algorithme beaucoup plus simple.

Algorithme récursif

L'idée est de dire que pour **déplacer n disques**, on peut auparavant déplacer les **$n - 1$ disques** supérieurs.

De même pour déplacer **$n - 1$ disques**, on peut auparavant déplacer **$n - 2$ disques**.

Ainsi de suite jusqu'à ne plus avoir de disque.

Donc, si on sait déplacer $n - 1$ disques d'un piquet à un autre, il suffit de déplacer "correctement" le n^{eme} disque.

On cherche donc à définir une procédure :

```
hanoi(n, depart, intermediaire, arrivee)
```

qui devra déplacer n disques de la tour `depart` à la tour `arrivee` en utilisant la tour `intermediaire` comme tour de transit.

A un moment donné, dans la suite des opérations à effectuer, il faudra déplacer le disque numéro n (le plus grand, placé initialement en dessous de la pile de disques) de la tour « départ » à la tour « arrivée ».

Pour pouvoir effectuer ce déplacement, il faut d'une part qu'il n'y ait **plus aucun disque** sur le disque n et d'autre part que la **tour « arrivée » soit vide**.

En conséquence, il faut que tous les autres disques (de 1 à $(n-1)$) soient sur la tour « intermédiaire ».

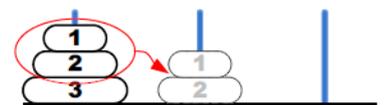
- Pour atteindre cet état intermédiaire (noté a sur la figure ci-dessous) :



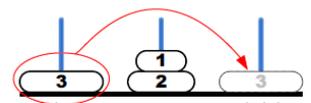
Tours de Hanoï : état intermédiaire a

Il faut donc déplacer les **$(n-1)$ premiers disques** de la tour « départ » à la tour « intermédiaire » en utilisant la tour « arrivée » comme tour de transit : ce déplacement correspond à l'appel

```
hanoi(n-1, depart, arrivee, intermediaire).
```



- Une fois réalisé ce déplacement des $(n-1)$ premiers disques, le disque n peut être déplacé de la tour « départ » à la tour « arrivée »



On obtient l'état intermédiaire b sur la figure ci-dessous :

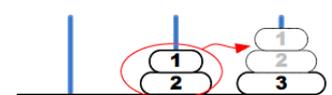


Tours de Hanoï : état intermédiaire b

- Il ne reste plus qu'à déplacer les $(n-1)$ premiers disques de la tour « intermédiaire » à la tour « arrivée » en utilisant la tour « départ » comme tour de transit.

Ces derniers déplacements correspondent à l'appel

```
hanoi(n-1, intermediaire, depart, arrivee).
```



Travail :

Déduire des informations précédentes l'implémentation de la procédure

```
hanoi (n, depart, intermediaire, arrivee)
```

où déplacement y est traduit par un simple affichage du type :

```
déplacer disque 3 de la tour « départ » à la tour « arrivée ».
```

Attention, pensez à définir une condition d'arrêt.