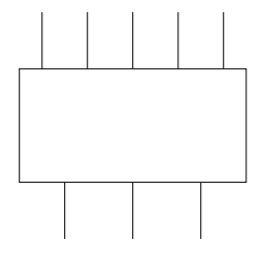
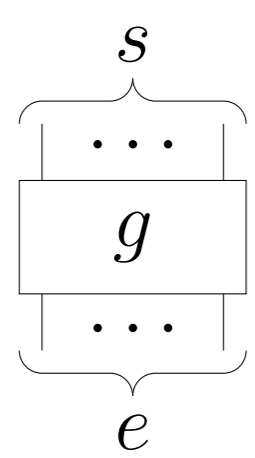


## DÉFINITION DES PROGRAPHERS

Les prographes sont définis à partir de briques élémentaires appelées *générateurs*. Un générateur est une boîte munie d'entrées et de sorties. Par exemple :

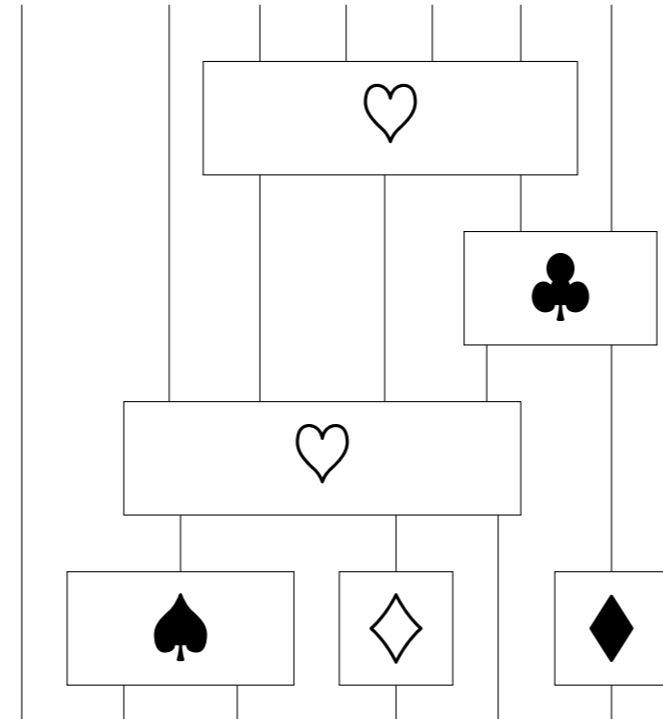


Plus généralement, on représente un générateur  $g$  à  $e$  entrées et  $s$  sorties par :



On peut combiner des générateurs afin d'obtenir des

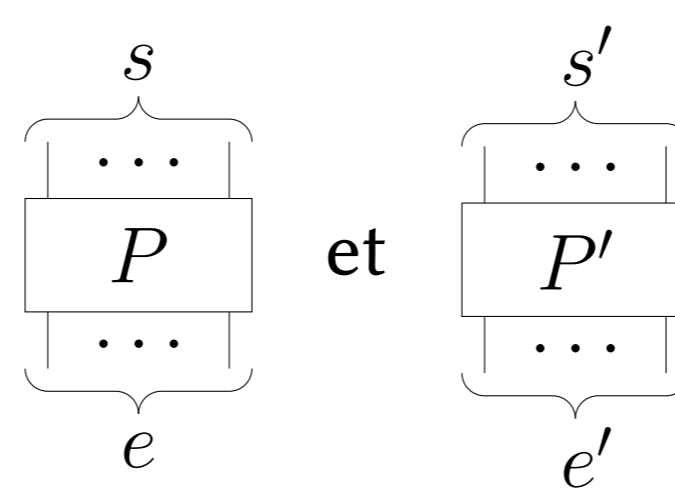
assemblages nommés *prographes* :



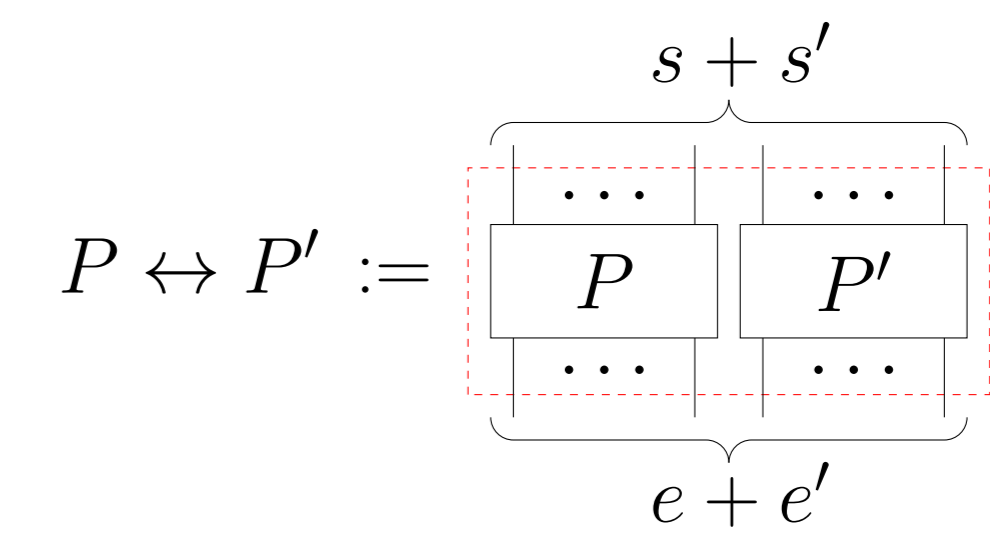
(1)

Plus formellement, on définit les prographes par la grammaire récursive suivante :

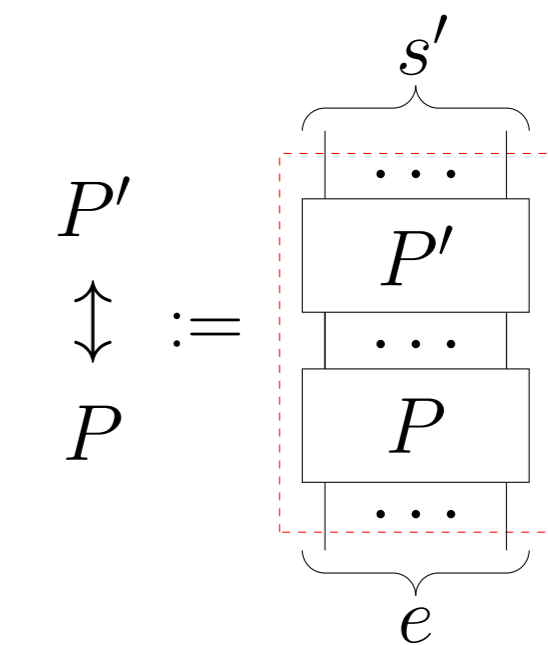
- ▶ Un générateur à  $e$  entrées et  $s$  sorties est un prographe à  $e$  entrées et  $s$  sorties,
- ▶ Le fil  $|$  est un prographe à une entrée et une sortie,
- ▶ Étant donné deux prographes



l'assemblage



est un prographe à  $e + e'$  entrées et  $s + s'$  sorties ; si  $s = e'$  alors l'assemblage



est un prographe à  $e$  entrées et  $s'$  sorties.

## PROBLÈME

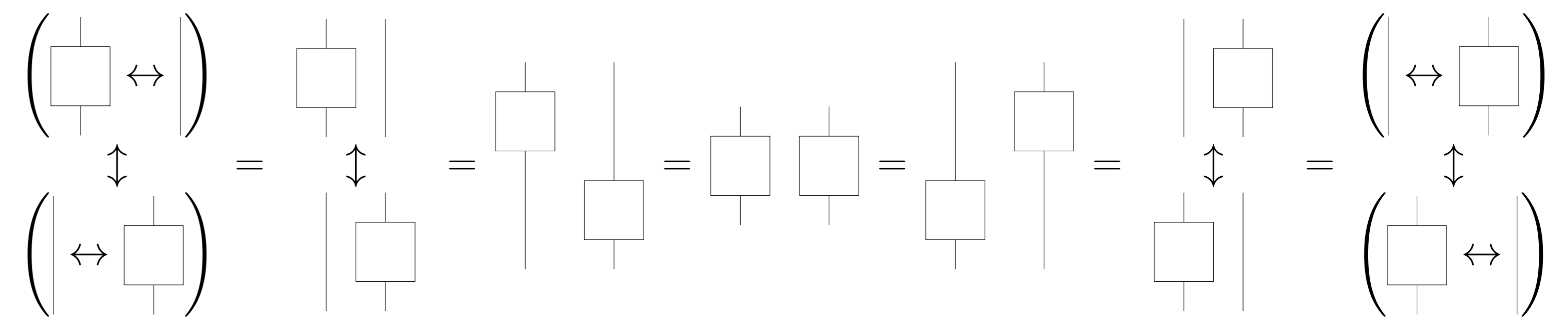
Soit un ensemble de générateurs  $\mathbb{G}$ , on note  $\mathcal{P}_{e,s,n}(\mathbb{G})$  l'ensemble des prographes à  $e$  entrées,  $s$  sorties et composés de  $n$  générateurs de  $\mathbb{G}$  :

$$\mathcal{P}_{e,s,n}(\mathbb{G}) = \left\{ \dots, \left[ \begin{array}{c} s \\ \vdots \\ \text{---} \\ \vdots \\ e \end{array} \right], \dots \right\}$$

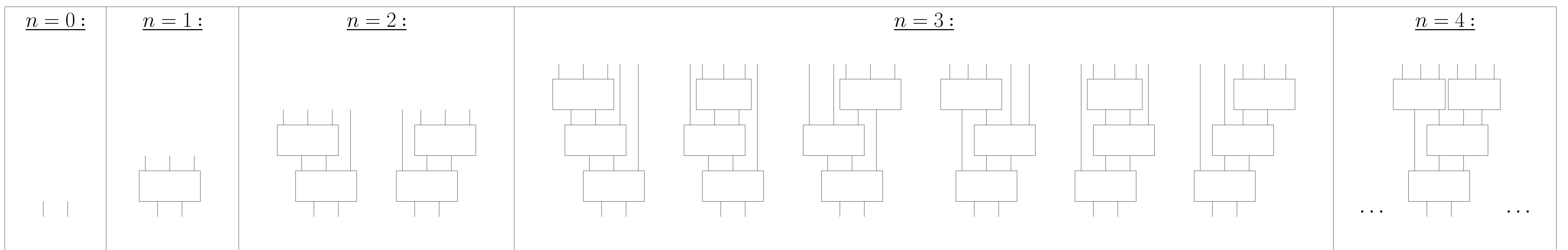
Par exemple, le prographe (1) appartient à l'ensemble

$$\mathcal{P}_{6,7,6} \left( \left\{ \begin{array}{c} | \\ | \\ | \\ | \\ | \\ | \end{array} \right\}, \left\{ \begin{array}{c} \heartsuit \\ \spadesuit \\ \clubsuit \\ \diamondsuit \end{array} \right\}, \left\{ \begin{array}{c} \heartsuit \\ \spadesuit \\ \clubsuit \\ \diamondsuit \end{array} \right\}, \left\{ \begin{array}{c} \square \end{array} \right\} \right)$$

Notre but est de dénombrer l'ensemble  $\mathcal{P}_{e,s,n}(\mathbb{G})$ , selon les paramètres  $e, s, n$  et  $\mathbb{G}$ . La principale difficulté provient de l'ambiguïté de la grammaire définissant les prographes. En effet :



## EXEMPLE DE DÉNOMBREMENT : $\mathcal{P}_{2,n+2,n}(\{\square\})$



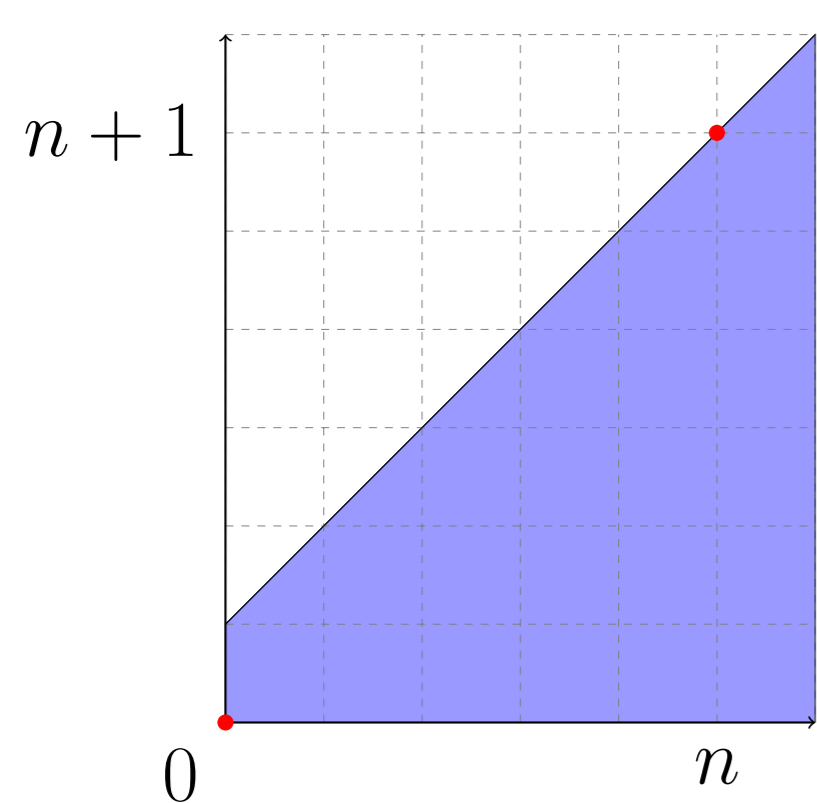
Nous obtenons la suite : 1, 1, 2, 6, 22, 92, 420, ...

**Remarque :** elle est identique à la suite du nombre d'arbres de duplications en tandem sur  $n$  gènes [biologie].

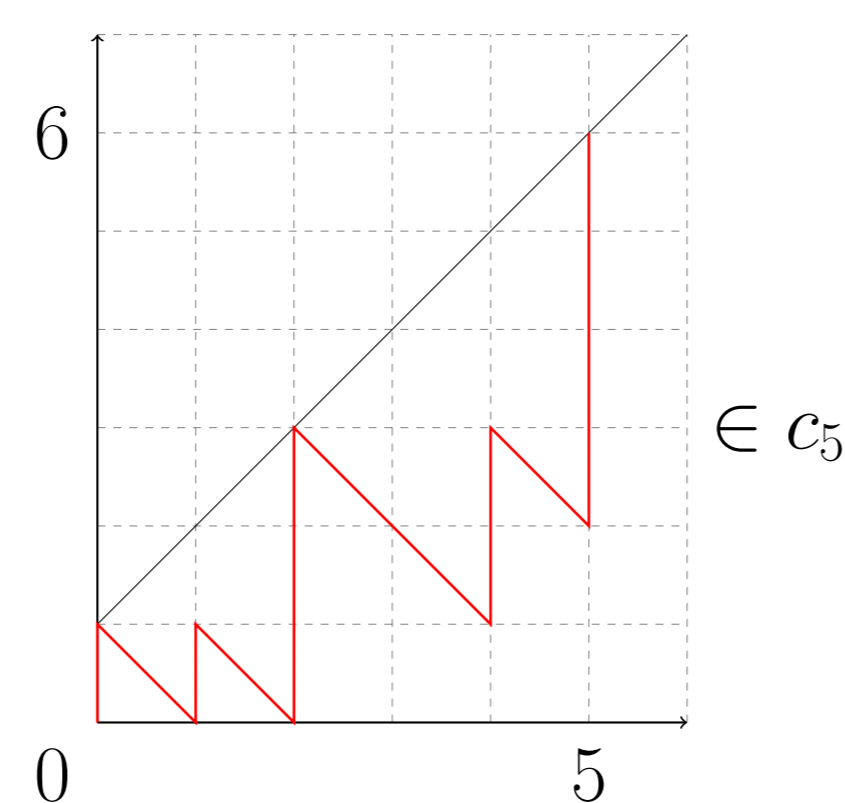
## BIJECTION ENTRE LES PROGRAPHERS ET DES CHEMINS COMBINATOIRES

Définition de nos chemins combinatoires, notés  $c_n$  :

Les chemins de  $(0, 0)$  à  $(n, n+1)$ , n'utilisant que les pas  $\uparrow$  et  $\searrow$  et restant dans la zone

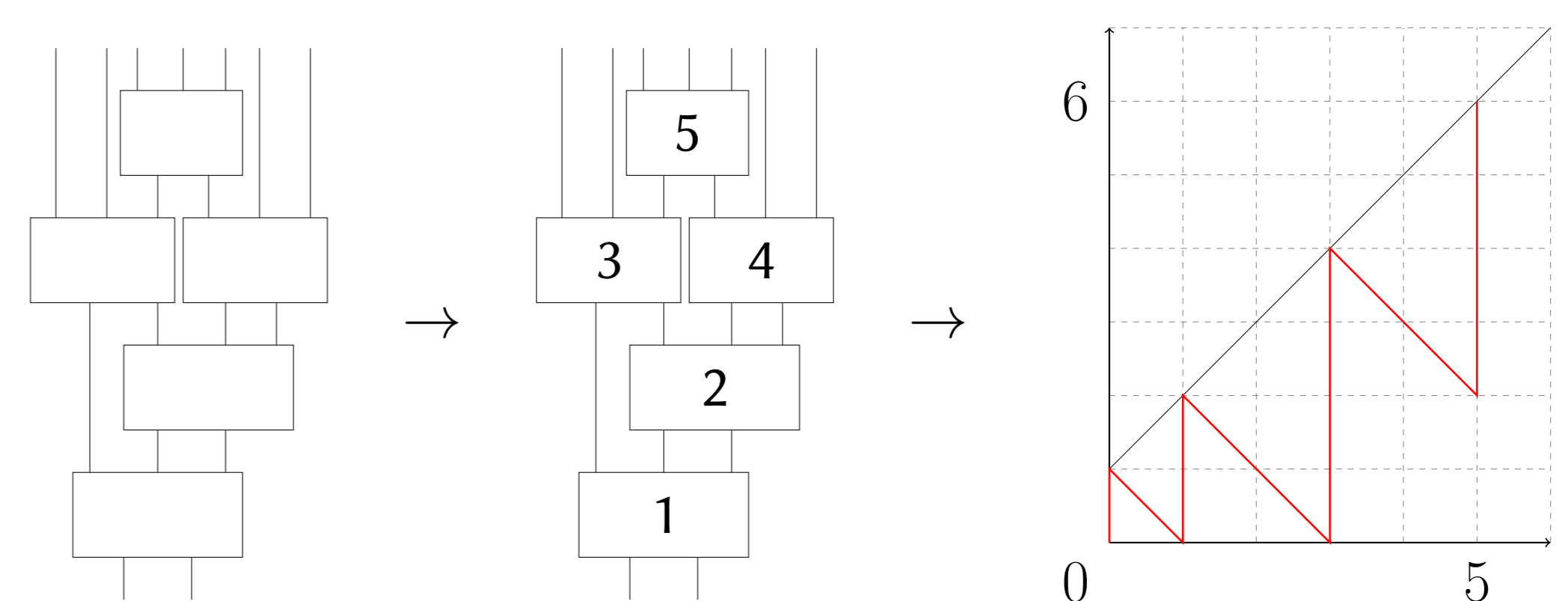


Par exemple,



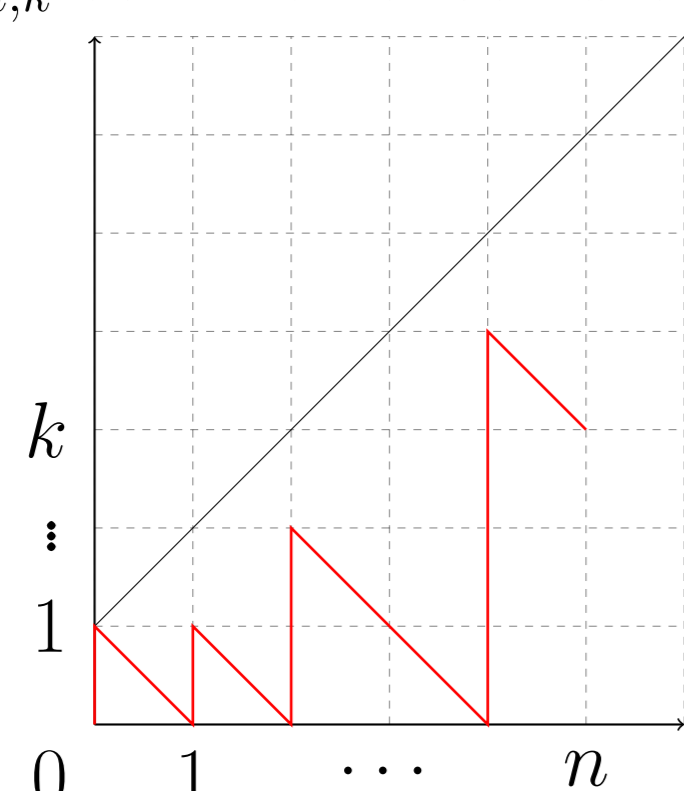
Notre bijection est composée de deux étapes :

- ▶ On numérote les générateurs par un parcours en profondeur gauche-droite,
- ▶ Si le générateur  $i$  à  $k$  fils à sa gauche alors on place  $k+1$  pas  $\uparrow$  et un pas  $\searrow$ .



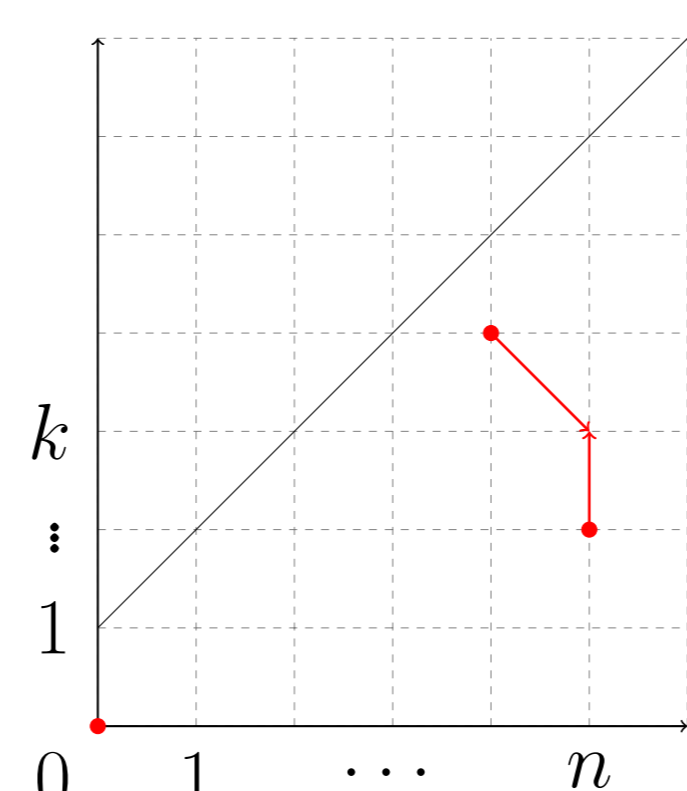
## FORMULE DE RÉCURRENCE

Nous définissons  $r_{n,k}$  comme l'ensemble des chemins :



Il s'agit d'un raffinement de l'ensemble  $c_n$ , car  $r_{n,n+1} = c_n$ .

On remarque que  $r_{n,k} = r_{n-1,k+1} \sqcup r_{n,k-1}$  :



On en déduit que

$$|r_{n,k}| = \begin{cases} 1 & \text{si } n = k = 0, \\ |r_{n,k-1}| + |r_{n-1,k+1}| & \text{si } n \geq 0 \text{ et } 0 \leq k \leq n+1, \\ 0 & \text{sinon.} \end{cases}$$

Nous obtenons ainsi une formule de récurrence pour dénombrer les prographes de  $\mathcal{P}_{2,n+2,n}(\{\square\})$ .