

## TD n° 4 : Induction

### Structurelle

#### Exercice 1

$$\mathcal{D} \subseteq \mathbb{N} \times \mathbb{N}$$

$$(B) : (n, 0) \in \mathcal{D}$$

$$(I) : \text{si } (n, n') \in \mathcal{D} \Rightarrow (n, n+n') \in \mathcal{D}$$

$$\underline{1)} \quad (0, 0), (1, 0), (1, 1), (1, 2), (1, 3)$$

$$\underline{2)} \quad \text{Mtr que } (n, n') \in \mathcal{D} \Leftrightarrow \exists h \in \mathbb{N} \text{ tq } n' = hn$$

#### ① récurrence

$$n' = hn \Rightarrow (n, n') \in \mathcal{D}$$

$$I : \text{si } h=0 \text{ alors } n'=0, \text{ et } (n, 0) \in \mathcal{D} \quad (B)$$

$$H : \text{considérons } n' = (h+1)n = hn + n$$

$$\text{par (HI)} \quad (n, hn) \in \mathcal{D}$$

$$\text{alors par (I)} \quad (n, n+hn) \in \mathcal{D}$$

$$\text{Donc } (n, n(h+1)) = (n, n') \in \mathcal{D}$$

② Mtr  $(n, n') \in \mathbb{D} \Rightarrow \exists h \in \mathbb{N}, \text{ tq } n' = hn$

base

pour,  $(n, 0)$   $h = 0$

induction

pour  $(n, n+n')$  par Hyp Induction

$\exists h \in \mathbb{N} \text{ tq } n' = hn$

donc  $n+n' = n + hn = n(h+1)$

prenons  $h' = h+1$  et  $(n, n+n') = (n, n(h+1))$   
 $= (n, nh')$  ✓

## Exercice 2

AB (arbres binaires) sur alphabet A

1)

Base : pour  $t = \emptyset$

$h(\emptyset) = 0$ ,  $n(\emptyset) = 0$ ,  $ar(\emptyset) = 0$ ,  $f(\emptyset) = 0$

Induction

avec  $t = (a, g, d)$

$$\bullet h(a, g, d) = \max(h(g), h(d)) + 1$$

$$\bullet n(a, g, d) = n(g) + n(d) + 1$$

$$\bullet ar(a, g, d) = \begin{cases} 0 & \text{si } g = d = \emptyset \\ ar(g) & \text{si } g \neq \emptyset \text{ et } d = \emptyset \\ ar(d) & \text{si } g = \emptyset \text{ et } d \neq \emptyset \\ 2 + ar(g) + ar(d) & \text{si } g \neq \emptyset \text{ et } d \neq \emptyset \end{cases}$$

$$\bullet f(a, g, d) = \begin{cases} 1 & \text{si } g = d = \emptyset \\ f(g) + f(d) & \text{si } g \neq \emptyset \text{ ou } d \neq \emptyset \end{cases}$$

## Exercice 2

2) Mtr que  $\forall t \text{ de } AB, n(t) \leq 2^{h(t)} - 1$  (a)

(a)  $f(t) \leq 2^{h(t)} - 1$

induction structurelle sur AB

(B)  $t = \emptyset : 2^{h(\emptyset)} - 1 = 0 \geq n(\emptyset) = 0$

(I) soit  $t = (a, g, d)$  et supposons  $P(g)$  et  $P(d)$

$$\begin{aligned} \text{on a } n(t) &= 1 + n(g) + n(d) \stackrel{(h)}{\leq} 1 + (2^{h(g)} - 1) + (2^{h(d)} - 1) \\ &= 2^{h(g)} + 2^{h(d)} - 1 \\ &= 2^{\max(h(g), h(d))} + 2^{\max(h(g), h(d))} - 1 \end{aligned}$$

(2)

$$\begin{aligned}
 n(t) &\leq 2^{\max[h(g) + h(d)] + 1} - 1 \\
 &\leq 2^{n(t)} - 1 \quad \checkmark
 \end{aligned}$$

(b)  $Q(t) : f(t) \leq 2^{n(t)} - 1$

(B)  $t = \emptyset \quad f(\emptyset) = 0 \leq 2^{n(\emptyset)-1} = 2^{-1} = \frac{1}{2}$

$$\begin{aligned}
 f(a, \emptyset, \emptyset) &= 1 = 2^0 = 2^{1-1} \\
 &= 2^{n(a, \emptyset, \emptyset) - 1}
 \end{aligned}$$

(I) Soit  $t = (a, g, d) \in AB$  avec  $g \neq \emptyset$  ou  $d \neq \emptyset$   
et supposons  $Q(g), Q(d)$

$$\begin{aligned}
 f(t) &= f(g) + f(d) \leq 2^{n(g)-1} + 2^{n(d)-1} \\
 &\leq 2 \times 2^{\max(h(d), h(g)) - 1} \\
 &\leq 2^{\max \quad \quad + 1 - 1} \\
 &\leq 2^{n(t) - 1} \quad \checkmark
 \end{aligned}$$