

TD n° 1**Récurrence - Définitions inductives****1 Récurrence**

Exercice 1.1. Prouvez par récurrence que pour tout entier n , $10^n - 1$ est un multiple de 9.

Corrigé. On prouve la propriété $P(n)$ suivante :

$$P(n) := 10^n - 1 \text{ est un multiple de 9.}$$

- (Base) $10^0 - 1 = 0$ donc $P(0)$ est vrai ;
- (Induction) Supposons que $P(n)$ est vrai. Il existe donc un entier k tel que $10^n - 1 = 9k$. On a alors

$$\begin{aligned} 10^{n+1} - 1 &= 10^n \times 10 - 1 \\ &= 10^n \times (9 + 1) - 1 \\ &= 9 \times 10^n + 10^n - 1 \\ &= 9 \times 10^n + 9k \\ &= 9(10^n + k) \end{aligned}$$

Donc $10^{n+1} - 1$ est un multiple de 9, c'est-à-dire que $P(n+1)$ est vrai.

Exercice 1.2. On rappelle que la suite de Fibonacci $(f_n)_{n \geq 0}$ est définie par $f_0 = 1, f_1 = 1$, et pour tout $n \geq 0$, $f_{n+2} = f_n + f_{n+1}$.

1. Montrer que pour tout $n \geq 0$, $\sum_{i=0}^n f_{2i} = f_{2n+1}$;
2. Montrer que pour tout $n \geq 0$, $\sum_{i=0}^n (f_i)^2 = f_n f_{n+1}$;
3. Montrer que pour tout $n \geq 1$, f_{3n-1} est pair.

Corrigé.

1. Pour tout $n \geq 0$, $\sum_{i=0}^n f_{2i} = f_{2n+1}$:
 - (Base) $\sum_{i=0}^0 f_{2i} = f_0 = 1 = f_1$.
 - (Induction) On suppose que $\sum_{i=0}^n f_{2i} = f_{2n+1}$:

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{n+1} f_{2i} &= \left(\sum_{i=0}^n f_{2i} \right) + f_{2n+2} \\ &= f_{2n+1} + f_{2n+2} \\ &= f_{2n+3} = f_{2(n+1)+1} \end{aligned}$$

2. Pour tout $n \geq 0$, $\sum_{i=0}^n f_i^2 = f_n f_{n+1}$:
 - (Base) $\sum_{i=0}^0 (f_i)^2 = 1 = f_0 f_1$.
 - (Induction) On suppose que $\sum_{i=0}^n (f_i)^2 = f_n f_{n+1}$

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^{n+1} (f_i)^2 &= \left(\sum_{i=0}^n (f_i)^2 \right) + (f_{n+1})^2 \\ &= f_n f_{n+1} + (f_{n+1})^2 \\ &= f_{n+1} (f_n + f_{n+1}) \\ &= f_{n+1} f_{n+2}. \end{aligned}$$

3. Pour tout $n \geq 1$, f_{3n-1} est pair :
- (Base) $f_2 = f_0 + f_1 = 2$ donc f_2 est pair.
 - (Induction) On suppose que f_{3n-1} est pair : $f_{3n-1} = 2k$;

$$\begin{aligned}
 f_{3(n+1)-1} &= f_{3n+2} \\
 &= f_{3n} + f_{3n+1} \\
 &= f_{3n} + f_{3n-1} + f_{3n} \\
 &= 2f_{3n} + 2k \\
 &= 2(f_{3n+1} + k).
 \end{aligned}$$

Exercice 1.3. En utilisant le second principe de récurrence, prouvez que tout entier naturel supérieur ou égal à 2 possède un diviseur premier.

Corrigé. On prouve la propriété $Q(n)$ suivante pour tout $n \geq 2$:

$Q(n) := n$ possède un diviseur premier.

- (Base) $Q(2)$ est vrai car 2 est divisible par lui-même et est premier.
- (Induction) Soit $n \geq 2$. Supposons que $Q(k)$ est vrai pour tout $k \leq n$ et montrons que $Q(n+1)$ est vrai. On a deux cas :
 - soit $n+1$ est premier, dans ce cas $Q(n+1)$ est vrai ;
 - soit il existe entier d tel que $2 \leq d \leq n$ et d est un diviseur de $n+1$. Alors, par hypothèse de récurrence, d possède un diviseur premier, qui est aussi diviseur de $n+1$.

Exercice 1.4. (Approfondissement)

Montrez que le programme suivant calcule bien le pgcd de deux nombres a et b par récurrence sur la somme $a+b$.

```
def euclide (a,b) :
  if b > a : return euclide(b,a)
  if a==0: return b
  else : return euclide(a-b,b)
```

Corrigé.

- (Base) si $a+b=0$, alors $a=b=0$. On a dans ce cas $\text{euclide}(a,b)=0$, qui est bien le pgcd de a et b .
- (Induction) Soit $n \geq 0$, on suppose que pour tous a,b tels que $a+b \leq n$, $\text{euclide}(a,b)$ est égal au pgcd de a et b .
Soient a et b tels que $a+b = n+1$.
 - if $a=0$ ou $b=0$ alors $\text{euclide}(a,b)=0$, qui est bien le pgcd de a et b .
 - sinon, si $a \geq b$, alors $\text{euclide}(a,b) = \text{euclide}(a-b,b)$. Par hypothèse de récurrence, $\text{euclide}(a-b,b)$ est le pgcd de $a-b$ et b .
Il suffit donc vérifier que si x est le pgcd de $a-b$ et b , c'est aussi le pgcd de a et b .
 - Montrons que x est un diviseur de a :
Puisque x un diviseur de $a-b$ et b , il existe m_1, m_2 tels que $a-b = m_1x$ et $b = m_2x$. Alors, $a = a-b+b = m_1x+m_2x = (m_1+m_2)x$.
On en conclue que x est un diviseur de a et b .
 - Montrons que tout diviseur de a et b est aussi un diviseur de $a-b$ et b :
Soit y un diviseur de a et b , il existe m_1, m_2 tels que $a = m_1y$ et $b = m_2y$. Alors, $a-b = (m_1-m_2)y$.
 - Conclusion : x est le pgcd de a et b .
 - sinon, si $a < b$, alors $\text{euclide}(a,b) = \text{euclide}(b-a,a)$ qui est le pgcd de a, b , par le même raisonnement que ci-dessus.

2 Définitions inductives

Exercice 1.5. Donner une définition inductive de l'ensemble des palindromes sur l'alphabet Σ , c'est à dire l'ensemble des mots qui se lisent pareil de gauche à droite et de droite à gauche : $u = a_1 \cdots a_n$ est un palindrome ssi $u = a_n \cdots a_1$.

Votre définition est-elle ambiguë ? Donnez l'arbre de dérivation du mot *ressasser*.

Corrigé. L'ensemble des palindromes est donné par la définition suivante.

$$\frac{}{\varepsilon} \quad \frac{}{a} \text{ pour tout } a \in \Sigma \quad \frac{u}{aua} \text{ pour tout } a \in \Sigma$$

Cette définition est clairement non-ambiguë : les axiomes ne peuvent pas être générés par la règle puisqu'elle n'engendre que des mots de taille supérieure à 2 et la règle $u \mapsto aua$ est injective.

Voici l'arbre de dérivation du mot *ressasser* :

$$\frac{\frac{\frac{\frac{}{a}}{sas}}{ssass}}{essasse}}{ressasser}$$

Exercice 1.6. Considérez les deux définitions inductives de \mathbb{N}^2 . Déterminez si elles sont non-ambiguës. Argumentez votre réponse.

1. Définition 1 :

$$\frac{}{(0,0)} \quad \frac{(n,m)}{(n+1,m)} \quad \frac{(n,m)}{(n,m+1)}$$

2. Définition 2 :

$$\frac{}{(0,0)} \quad \frac{(n,m)}{(n,m+1)} \quad \frac{(n,0)}{(n+1,0)}$$

Corrigé.

1. Elle est ambiguë car il y a deux dérivations possible de la paire (1, 1) :

$$\frac{\frac{(0,0)}{(1,0)}}{(1,1)} \quad \frac{\frac{(0,0)}{(0,1)}}{(1,1)}$$

2. Elle est non ambiguë car :

- l'axiome (0,0) ne peut pas être produit une des règles ;
- un couple produit par la seconde règle a sa seconde coordonnée nulle, alors qu'un couple produit par la première règle a sa seconde coordonnée non nulle, donc un couple produit par l'une des règles ne pas l'être par l'autre ;
- les règles sont données par les fonctions $(n,m) \mapsto (n,m+1)$ et $(n,0) \mapsto (n+1,0)$ qui sont clairement injectives.

Exercice 1.7. Donnez une définition inductive non ambiguë pour l'ensemble des mots binaires ne comportant pas deux zéros consécutifs.

Corrigé.

$$\frac{}{\varepsilon} \quad \frac{}{0} \quad \frac{u}{u1} \quad \frac{u}{u10}$$