

Exercice 1

Question 1 Montrer que les fonctions suivantes sont primitives récursives.

- (a) Les fonctions constantes $c_a(n) = a$.
- (b) La fonction *somme* définie par $somme(n, m) = n + m$.
- (c) La fonction *prédécesseur* p définie par $p(n) = \max(0, n - 1)$.
- (d) La fonction *prod* définie par $prod(n, m) = nm$.
- (e) La fonction *eq0* définie par $eq0(m) = 1$ si $m = 0$ et $eq0(m) = 0$ sinon.
- (f) La fonction *eq* définie par $eq(n, m) = 1$ si $m = n$ et $eq(n, m) = 0$ sinon.
- (g) Toute fonction $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ à support fini :

$$\exists E \subseteq \mathbb{N}, |E| < \infty \quad x \notin E \implies f(x) = 0$$

(a) Soit $a \in \mathbb{N}$.

On montre que :

$$\forall n \in \mathbb{N}, c_a(n) = s^a(\odot(n))$$

Avec s^a s composé a fois.

Une récurrence sur a montre que $s^a(0) = a$.

Écrit sous cette forme on constate que c_a est récursive primitive par $a + 1$ applications du schéma de composition.

■

(b) On définit *somme'* :

$$\begin{aligned} \forall (n, m) \in \mathbb{N}^2, \quad & somme'(n, 0) = n \\ & somme'(n, m + 1) = (s \circ p_3^3)(n, m, somme'(n, m)) \end{aligned}$$

somme' est PR par application une fois du schéma de récurrence primitive : $s \circ p_3^3$ est PR par composition.

Soit $n \in \mathbb{N}$, on montre par récurrence sur $m \in \mathbb{N}$:

$$\mathbf{P}(m) : \text{"somme'}(n, m) = \text{somme}(n, m) = n + m"$$

- $\mathbf{P}(0) : \text{somme'}(n, 0) = n = n + 0$
- **Hérédité** : Soit $m \in \mathbb{N}$ tel que $\mathbf{P}(m)$, on a :

$$\begin{aligned} \text{somme'}(n, m + 1) &= (s \circ p_3^3)(n, m, \text{somme'}(n, m)) \\ &= s(\text{somme'}(n, m)) \\ &= s(n + m) \\ &= (n + m) + 1 \\ &= n + (m + 1) \end{aligned}$$

D'où $\mathbf{P}(m + 1)$.

Donc $\text{somme} = \text{somme'}$ et somme est PR. ■

(c) L'énoncé est un peu ambigu comme soulevé dans la FAQ.

On considère malgré les définitions que les $\mathbb{N}^0 \rightarrow \mathbb{N}$ sont PR (les constantes sont PR, ça justifie).

Ainsi on peut définir des fonctions à une seule variable en schéma de récursion primitive.

On montre que p vérifie :

$\begin{aligned} p(0) &= 0 \\ \forall n \in \mathbb{N}, \quad p(n + 1) &= p_1^2(n, p(n)) \end{aligned}$

En effet, $p(0) = \max(0, -1) = 0$ et pour $n \in \mathbb{N}$:

$$p(n + 1) = \max(0, n) = n = p_1^2(n, p(n))$$

Sous cette forme on constate que p est PR. ■

(d) On définit prod' :

$\begin{aligned} \forall (n, m) \in \mathbb{N}^2, \quad \text{prod'}(n, 0) &= 0 \\ \text{prod'}(n, m + 1) &= \text{somme}_{13}(n, m, \text{prod'}(n, m)) \\ \text{avec : } \text{somme}_{13}(x_1, x_2, x_3) &= \text{somme}(p_1^3(x_1, x_2, x_3), p_3^3(x_1, x_2, x_3)) \end{aligned}$
--

somme_{13} est PR par schéma de composition et 1b) donc prod' est PR par schéma de récurrence.

Soit $n \in \mathbb{N}$, on montre par récurrence sur $m \in \mathbb{N}$:

$$\mathbf{P}(m) : "prod'(n, m) = prod(n, m) = n * m"$$

- $\mathbf{P}(0) : prod'(n, 0) = 0 = n * 0$
- **Hérédité** : Soit $m \in \mathbb{N}$ tel que $\mathbf{P}(m)$, on a :

$$\begin{aligned} prod'(n, m+1) &= somme_{13}(n, m, prod'(n, m)) \\ &= n + prod'(n, m) \\ &= n + n * m \\ &= n * (m+1) \end{aligned}$$

D'où $\mathbf{P}(m+1)$.

Donc $prod = prod'$ et $prod$ est PR. ■

(e) On montre que $eq0$ vérifie :

$$\begin{aligned} eq0(0) &= 1 \\ \forall n \in \mathbb{N}, \quad eq0(n+1) &= (\odot \circ p_1^2)(n, eq0(n)) \end{aligned}$$

En effet, $eq(0) = 1$ et pour $n \in \mathbb{N}$, $n+1 \neq 0$:

$$eq0(n+1) = 0 = \odot(n)$$

Sous cette forme on constate que $eq0$ est PR. ■

(f) On montre que eq vérifie :

$$\forall (n, m) \in \mathbb{N}^2, \quad eq(n, m) = (eq0 \circ somme)(sub(n, m), sub(m, n))$$

Avec :

$$\begin{aligned} sub(n, 0) &= n \\ \forall (n, m) \in \mathbb{N}^2, \quad sub(n, m+1) &= (p \circ p_3^3)(n, m, sub(n, m)) \end{aligned}$$

On constate que sub est PR.

Une récurrence montre que $sub(n, m) = \max(0, n - m)$.

Soient $(n, m) \in \mathbb{N}^2$:

- Si $n = m$, $sub(n, m) = sub(m, n) = 0$ et donc :
 $eq(n, m) = 1 = eq0(sub(n, m) + sub(m, n))$
- Si $n \neq m$, mettons $n > m$.
 Alors $sub(n, m) = n - m \neq 0$ et $sub(m, n) = 0$ ainsi $eq0(sub(n, m) + sub(m, n)) = 0$
 Ainsi $eq(n, m) = 0 = eq0(sub(n, m) + sub(m, n))$

Mis sous cette forme, on constate que eq est PR. ■

(g) Soit $f : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ à support fini.

Il existe $k \in \mathbb{N}$ et $E \subseteq \mathbb{N} = \{x_1, \dots, x_k\}$, $|E| = k$, tels que :

$$\forall x \in \mathbb{N} \quad x \notin E \implies f(x) = 0$$

Si $k = 0$, $f = \odot$ et le résultat est connu.

On suppose donc $k \geq 1$.

On note pour $1 \leq i \leq k$ $y_i = f(x_i)$.

On définit f' :

$$\forall x \in \mathbb{N}, \quad f'(x) = \text{somme}_k(d_1(eq0(eq(x, x_1))), \dots, d_p(eq0(eq(x, x_p))))$$

Avec, pour $1 \leq i \leq k$:

$$\begin{aligned} d_i(0) &= y_i \\ \forall n \in \mathbb{N}, \quad d_i(n+1) &= (\odot \circ p_1^2)(n, d_i(n)) \end{aligned}$$

Et :

$$\begin{aligned} \text{somme}_1 &= p_1^1 \\ \forall n \in \mathbb{N}^* \quad \forall (x_1, \dots, x_{n+1}) &\in \mathbb{N}^{n+1}, \\ \text{somme}_{n+1} : \mathbb{N}^{n+1} &\rightarrow \mathbb{N} \\ \text{somme}_{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}) &= \text{somme}(p_1^{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}), \text{Somme}_n(x_1, \dots, x_{n+1})) \end{aligned}$$

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad \text{Somme}_n(x_1, \dots, x_{n+1}) = \text{somme}_n(p_2^{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}), \dots, p_{n+1}^{n+1}(x_1, \dots, x_{n+1}))$$

Par récurrence, on obtient que :

- $\forall k \in \mathbb{N}^*$, somme_k est PR
- $\forall k \in \mathbb{N} - \{0, 1\}$ $\forall (x_1, \dots, x_k) \in \mathbb{N}^k$, $\text{somme}_k(x_1, \dots, x_k) = x_1 + \dots + x_k$

De plus les d_i sont PR donc f' est PR.

On constate que pour $1 \leq i \leq k$:

$$\forall x \in \mathbb{N} \quad x = x_i \Leftrightarrow d_i(eq0(eq(x, x_i))) = y_i$$

$$\forall x \in \mathbb{N} \quad x \neq x_i \Rightarrow d_i(eq0(eq(x, x_i))) = 0$$

($eq0$ agit comme un not logique ici).

Donc :

$$\forall x \in \mathbb{N} \quad x \notin E \implies f'(x) = 0$$

(tous les termes de la somme sont nuls)

$$\forall 1 \leq i \leq k \quad f'(x_i) = y_i$$

(un seul terme non nul, les x_i sont nécessairement distincts puisque $|E| = k$).

On en conclut $f = f'$ et f est PR. ■

Question 2 On définit la fonction d'Ackermann via la récurrence double suivante :

$$\begin{aligned} Ack(0, x) &= x + 2 \\ Ack(1, 0) &= 0 \\ Ack(n + 2, 0) &= 1 \\ Ack(n + 1, x + 1) &= Ack(n, Ack(n + 1, x)) \end{aligned}$$

Montrer que pour tout $n \in \mathbb{N}$, la fonction $Ack_n : x \mapsto Ack(n, x)$ est PR.

- **Cas $n = 0$:** $Ack_0(x) = x + 2 = s(s(x)) = s^2(x)$, PR par schéma de composition.
- **Cas $n = 1$:**

$$\begin{aligned} Ack_1(0) &= 0 \\ \forall x \in \mathbb{N}, \quad Ack_1(x + 1) &= Ack(1, x + 1) = Ack(0, Ack(1, x)) = (Ack_0 \circ p_2^2)(x, Ack_1(x)) \end{aligned}$$

PR par schémas de composition et de récurrence.

- **Cas $n \geq 2$:**

$$\begin{aligned} Ack_n(0) &= 1 \\ \forall x \in \mathbb{N}, \quad Ack_n(x + 1) &= Ack(n, x + 1) = (Ack_{n-1} \circ p_2^2)(x, Ack_n(x)) \end{aligned}$$

Par récurrence sur $n \geq 2$ on obtient que les $Ack_{n \geq 2}$ sont PR.

Ainsi, pour tout $n \in \mathbb{N}$, la fonction $Ack_n : x \mapsto Ack(n, x)$ est PR. ■

Question 3 On veut montrer dans cette question que la fonction d'Ackermann n'est pas primitive réursive.

- (a) Montrer que $\forall n \in \mathbb{N}, x \in \mathbb{N}^*, Ack_n(x) > x$. En déduire que pour tout entier n , Ack_n est strictement croissante et que Ack est croissante en son premier argument : $\forall x \geq 2 \forall n \in \mathbb{N}, Ack(n, x) \leq Ack(n + 1, x)$

(a) On va procéder par induction bien fondée sur $\mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$ muni de l'ordre lexicographique naturel (total et bien fondé). Il admet pour minimum : $(0, 1)$.

On veut montrer :

$$\forall n \in \mathbb{N} \forall x \in \mathbb{N}^* \mathbf{P}(n, x) : "Ack_n(x) > x"$$

- $\mathbf{P}(0, 1) : Ack_0(1) = 3 > 1$
- **Induction** : Soit $(n, x) \in \mathbb{N} \times \mathbb{N}^*$ (et donc $x > 0$), on suppose \mathbf{P} vraie pour tous les couples lexicographiquement strictement plus petits. Si $n = 0$ on conclut car $x + 2 > x$, sinon :

$$Ack_n(x) = Ack_n((x - 1) + 1) = Ack_{n-1}(Ack_n(x - 1)) > Ack_n(x - 1) > x - 1$$

Ceci par hypothèse d'induction car $\forall a \in \mathbb{N}^* (n, x) > (n - 1, a)$ et $(n, x) > (n, x - 1)$.

Par les deux inégalités strictes on en conclut :

$$Ack_n(x) > x$$

Soit $n \in \mathbb{N}$ on souhaite montrer :

$$\forall x \in \mathbb{N} Ack_n(x + 1) > Ack_n(x)$$

Si $n = 0$ on constate que c'est vrai. On suppose $n \geq 1$:

Soit $x \in \mathbb{N}$:

$$Ack_n(x + 1) = Ack_{n-1}(Ack_n(x)) > Ack_n(x) > x$$

Ceci d'après la preuve précédente.

D'où le résultat.

On veut maintenant montrer que :

$$\forall x \geq 2 \forall n \in \mathbb{N}, Ack_n(x) \leq Ack_{n+1}(x)$$

Soit $x \geq 2$, on peut appliquer le premier résultat à $x - 1 \geq 1$, soit $n \in \mathbb{N}$ on a :

$$Ack_{n+1}(x - 1) > x - 1 \text{ donc } Ack_{n+1}(x - 1) \geq x.$$

Par croissance de Ack_n (précédent résultat) :

$$Ack_{n+1}(x) = Ack_n(Ack_{n+1}(x - 1)) \geq Ack_n(x)$$

D'où le résultat. ■

(b) On pose pour k entier, $Ack_n^k = Ack_n \circ \dots \circ Ack_n$, où la composition est prise k fois.
 Montrer que $\forall n, k, x \in \mathbb{N} \quad Ack_n^k(x) \leq Ack_{n+1}(x + k)$.

(b) Soient $n, x \in \mathbb{N}$ on montre par récurrence sur $k \in \mathbb{N}$:

$$\mathbf{P}(k) : "Ack_n^k(x) \leq Ack_{n+1}(x + k)"$$

— $\mathbf{P}(0) : Ack_n^0(x) = x$ on doit donc montrer :

$$x \leq Ack_{n+1}(x)$$

Pour $x \neq 0$ on sait déjà $x < Ack_{n+1}(x)$ (par 3a) d'où le résultat.

Si $x = 0$:

— $Ack_0(0) = 2 > 0$

— $Ack_1(0) = 0 \geq 0$

— $Ack_{n>1}(0) = 1 > 0$

D'où le résultat dans tous les cas.

— **Hérédité** : Soit $k \in \mathbb{N}$ on suppose $\mathbf{P}(k)$. On a :

$$Ack_n^{k+1}(x) = Ack_n(Ack_n^k(x)) \leq Ack_n(Ack_{n+1}(x + k))$$

Par croissance et hypothèse de récurrence.

Or $Ack_n(Ack_{n+1}(x + k)) = Ack_{n+1}(x + k + 1)$.

D'où $\mathbf{P}(k + 1)$

D'où le résultat. ■

(c) Montrer que Ack_n^k est dominée par Ack_{n+1} .

(c) On procède en quatre étapes.

Lemme 0

(a) $\forall n \geq 0 \quad Ack_n(1) \geq 2$

(b) $\forall n \geq 0 \quad Ack_n(2) > 3$

Preuve (a) :

Par récurrence sur n : $Ack_0(1) = 3 \geq 2$

$Ack_{n+1}(1) = Ack_n(Ack_{n+1}(0)) = Ack_n(1) \geq 2$ (par HR).

Preuve (b) : c'est analogue. ■

Lemme 1 Soient $k, n \in \mathbb{N}$:
 Soit $x_0 > 0$ tel que $Ack_n^k(x_0) \leq Ack_{n+1}(x_0)$
 Alors : $\forall x \geq x_0 \quad Ack_n^k(x) \leq Ack_{n+1}(x)$

Preuve

On se donne un tel x_0 .

Il suffit de montrer : $Ack_n^k(x_0 + 1) \leq Ack_{n+1}(x_0 + 1)$

Si $n = 0$ et $k = 0$ c'est connu par 3a.

On a :

$$Ack_n^k(x_0 + 1) = Ack_n^{k-1}(Ack_{n-1}(Ack_n(x_0))) \leq Ack_n^{k-1}(Ack_n(Ack_n(x_0)))$$

En effet, $Ack_n(x_0) \geq Ack_n(1) \geq 2$ par le **Lemme 0 (a)** et on conclut par croissance de Ack en le premier argument (3a) et par croissance de Ack_n^{k-1} (récurrence sur k). Donc :

$$Ack_n^k(x_0 + 1) \leq Ack_n(Ack_n^k(x_0)) \leq Ack_n(Ack_{n+1}(x_0)) = Ack_{n+1}(x_0 + 1)$$

D'où le résultat. ■

Lemme 2 Soit $n \in \mathbb{N}^*$:

$$\forall k \in \mathbb{N} \quad \exists x_0 \in \mathbb{N} \quad Ack_n(x_0) > x_0 + k + 1$$

Par récurrence sur k :

- $k = 0$: par le **Lemme 0 (b)** $x_0 = 2$ convient.
- **Hérédité** ($n \neq 0$) : $Ack_n(x_0 + 1) = Ack_{n-1}(Ack_n(x_0)) > Ack_{n-1}(x_0 + k + 1)$ par HR. On a alors :

$$\begin{aligned} Ack_n(x_0 + 1) &> Ack_{n-1}(x_0 + k + 1) > x_0 + k + 1 \\ Ack_n(x_0 + 1) &> x_0 + k + 2 \end{aligned}$$

$x_0 + 1$ convient donc pour $k + 1$.

D'où le résultat. ■

On peut maintenant répondre à la question en démontrant :

$$\forall n \in \mathbb{N} \forall k \in \mathbb{N} \exists C_{n,k} \in \mathbb{N} \quad \forall x \in \mathbb{N} \quad \text{Ack}_n^k(x) \leq \text{Ack}_{n+1}(\max(x, C_{n,k}))$$

Soient $n, k \in \mathbb{N}$.

— Si $n \neq 0$, on se donne un x_0 du **Lemme 2**, d'après **3b** et le **Lemme 2** :

$$\text{Ack}_n^k(x_0 + k + 1) < \text{Ack}_n^k(\text{Ack}_n(x_0)) \leq \text{Ack}_{n+1}(x_0 + k + 1)$$

On pose $C_{n,k} = x_0 + k + 1 > 0$ En application du **Lemme 1** à $C_{n,k}$ on a :

$$\forall x \geq C_{n,k} \quad \text{Ack}_n^k(x) \leq \text{Ack}_{n+1}(x)$$

De plus, par croissance de Ack_n^k :

$$\text{Ack}_{n+1}(C_{n,k}) \geq \text{Ack}_n^k(C_{n,k}) \implies \forall x \leq C_{n,k} \quad \text{Ack}_{n+1}(C_{n,k}) \geq \text{Ack}_n^k(x)$$

C'est ce qu'on voulait.

— Si $n = 0$ on ne peut pas se servir du **Lemme 2** mais on a par récurrence :

$$\text{Ack}_0^k(x) = x + 2k$$

Alors par récurrence sur k , on montre l'existence d'un $x_0 \neq 0$ tel que :

$$x_0 + 2k \leq \text{Ack}_1(x_0)$$

Pour $k = 0$ tout $x \neq 0$ convient par (3a).

L'argument d'hérédité est le même que pour le lemme 2, si x_0 convient à l'étape k $x_0 + 1$ convient à $k + 1$.

Muni de cela on peut conclure comme dans le cas $n \neq 0$.

D'où le résultat. (ouf!!)

■