

0.4 Fonctions, concepts additionnels

0.4.1. Restriction, prolongement et graphe d'une fonction

Restriction et prolongement d'une fonction

Soient deux fonctions $f: D \rightarrow Y$ et $g: E \rightarrow Y$ avec $E \subset D$ telles que pour tout $x \in E$, $g(x) = f(x)$. Alors:

- g est appelée la restriction de f à E : $g = f|_E$.
- f est appelée un prolongement de g de E à D .

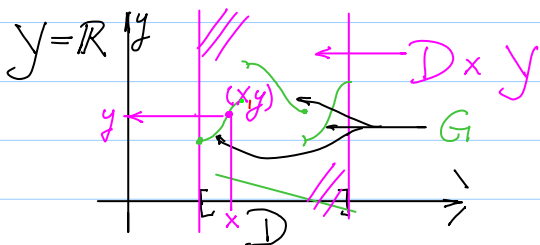
Le graphe d'une fonction

Definition le graphe (ou graphique) d'une fonction $f: D \rightarrow Y$ est l'ensemble

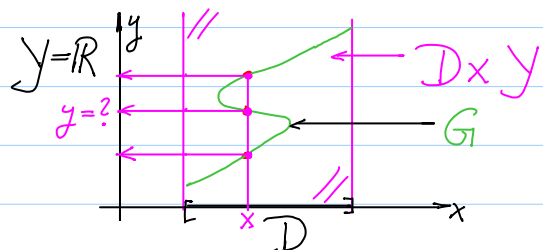
$$G \equiv G_f \equiv G(f) := \{(x, y) \in D \times Y : y = f(x)\} \subset D \times Y$$

Definition d'une fonction par son graphe:

Soit $G \subset D \times Y$ (= une relation binaire) telle que pour tout $x \in D$ il existe un y et un seul tel que $(x, y) \in G$. Alors G est le graphe d'une fonction $f: D \rightarrow Y$, qui, pour $(x, y) \in G$, associe y à x .



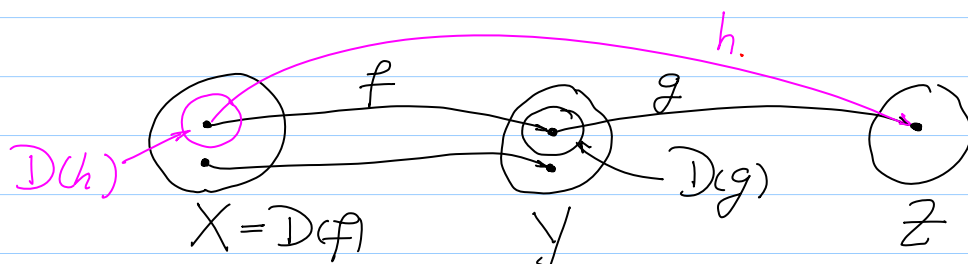
l'ensemble G est le graphe d'une fonction $f: D \rightarrow Y$



l'ensemble G n'est pas le graphe d'une fonction.

Remarque: la relation R définie dans **Exemple 0.1.2** n'est pas le graphe d'une fonction $f: X \rightarrow X$ (le vérifier !).

0.4.2. Composition de fonctions



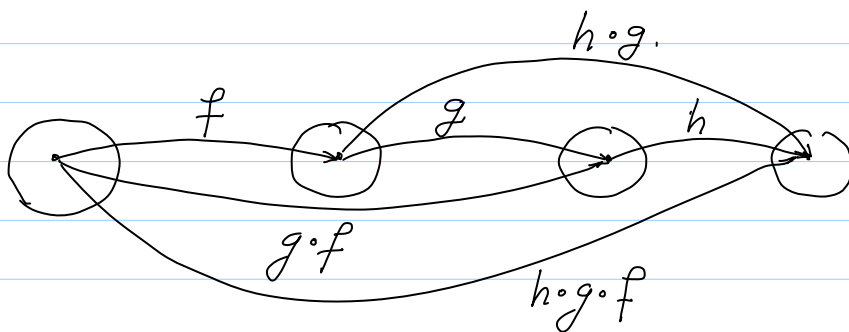
Soit $D(h) = \{ x \in D(f) : y = f(x) \in D(g) \} \subset D(f)$.

Alors, on peut définir la fonction $h: D(h) \rightarrow Z$ par

$$h(x) := g(f(x)). \quad = \text{"roulé"}$$

Notation on écrit $h = g \circ f$ pour la fonction définie ainsi, et on dit que h est la composition de g avec f .

Compositions multiples



Manifestement on a :

$$(h \circ g) \circ f = h \circ (g \circ f) = h \circ g \circ f$$

c'est-à-dire la loi de la composition de fonctions est associative.

0.5. Les entiers (les ensembles \mathbb{N} et \mathbb{Z})

0.5.1. Propriétés de base

Les entiers naturels \mathbb{N} $\mathbb{N} = \{0, 1, 2, \dots\}$
 $\mathbb{N}^* = \{1, 2, 3, \dots\} = \mathbb{N} \setminus \{0\}$
 $\mathbb{N} = \mathbb{N}^* \cup \{0\}$

Nota bene: 0 est un entier naturel, 0 est pair.

Relation d'ordre (total) sur \mathbb{N} , notée \leq

Pour tout $x, y, z \in \mathbb{N}$

O1) $x \leq y$ et $y \leq z \Rightarrow x \leq z$

O2) $x \leq y$ et $y \leq x \Rightarrow x = y$

O3) on a soit $x \leq y$ soit $y \leq x$ (ordre total)

Exemples: $2 \leq 2$, $2 \leq 3$.

Notation: on écrit $x < y$ si $x \leq y$ et $x \neq y$
 $x \geq y$ si $y \leq x$
 $x > y$ si $y < x$

opérations: "+" : $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$
 $(m, n) \longmapsto m+n.$

"." : $\mathbb{N} \times \mathbb{N} \longrightarrow \mathbb{N}$
 $(m, n) \longmapsto m \cdot n.$

éléments neutres: 0 pour "+" : $\forall n \in \mathbb{N}, n+0 = n$
1 pour "." : $\forall n \in \mathbb{N}, n \cdot 1 = n$

On a pas des éléments "inverses" pour "+" et "." (voir la suite).

Démonstration

$$\underbrace{\frac{a}{r}}_{\in \mathbb{N}} = \underbrace{\frac{b}{r}}_{\in \mathbb{N}} + \underbrace{\frac{a-b}{r}}_{\in \mathbb{N}}$$

\uparrow \uparrow
 r divise a r divise b $\Rightarrow r$ divise $a-b$.

Algorithme de J. Stein

0) $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}(b, a)$

1) $\text{pgcd}(a, b) = 2 \cdot \text{pgcd}\left(\frac{a}{2}, \frac{b}{2}\right)$ si a, b pairs

2) $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}\left(\frac{a}{2}, b\right)$ si a pair, b impair

3) $\text{pgcd}(a, b) = \text{pgcd}\left(\frac{a-b}{2}, b\right)$ si a, b impairs et $a \geq b$.

4) $\text{pgcd}(a, 0) = a$.

Exemple: $\text{pgcd}(727, 7) \stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(360, 7) \stackrel{2)}{=} \text{pgcd}(180, 7) =$
 $\stackrel{2)}{=} \text{pgcd}(90, 7) \stackrel{2)}{=} \text{pgcd}(45, 7) \stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(19, 7) =$
 $\stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(6, 7) \stackrel{2)}{=} \text{pgcd}(3, 7) \stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(7, 3) =$
 $\stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(2, 3) \stackrel{2)}{=} \text{pgcd}(1, 3) \stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(3, 1) =$
 $\stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(1, 1) \stackrel{3)}{=} \text{pgcd}(0, 1) \stackrel{0)}{=} \text{pgcd}(1, 0) \stackrel{4)}{=} 1.$

0.5.3 Raisonnement par récurrence (principe d'induction)

Exemple: on aimerait démontrer que pour $n \in \mathbb{N}^*$

$$1 + 3 + 5 + \dots + (2n-1) = n^2 \quad : P(n) \equiv \text{"proposition } n \text{"}$$

Théorème i) si $P(n_0)$ est vrai pour un $n_0 \in \mathbb{N}$
(initialisation)

ii) si pour tout $n \geq n_0$ $P(n) \Rightarrow P(n+1)$
(le pas d'induction)

alors $P(n)$ est vrai pour tout $n \geq n_0$.

Dans notre exemple.

i) $n_0 = 1$: $1 = 1^2$ est vrai.

ii) $1 + 3 + 5 + \dots + \underbrace{(2(n+1) - 1)}_{= (2n+1)} = (n+1)^2$: $P(n+1)$

$\Leftrightarrow \underbrace{1 + 3 + 5 + \dots + (2n-1)}_{= n^2} + (2n+1) \stackrel{?}{=} (n+1)^2$ *est-ce que c'est égal à*

$= n^2$ *est égal en utilisant $P(n)$*

$\Leftrightarrow n^2 + (2n+1) \stackrel{?}{=} (n+1)^2$ est vrai.

Donc, pour tout $n \geq n_0 = 1$, $P(n) \Rightarrow P(n+1)$

i) + ii) pour tout $n \geq n_0 = 1$ $P(n)$ est vrai. \square

0.5.4 Contre-exemple (au "théorème" sans i)

Attention! i) est indispensable !

$P(n)$: $3^{2n+4} - 2^n$ est un multiple de 7

ii) $P(n+1)$: $3^{2(n+1)+4} - 2^{n+1}$ est un multiple de 7
 $+0 = -9 \cdot 2^n + 9 \cdot 2^n$

$$\Leftrightarrow \underbrace{9 \cdot (3^{2n+4} - 2^n)}_{\substack{\text{est un multiple de 7} \\ \text{par } P(n)}} + \underbrace{2^n (9 - 2)}_{\substack{\text{un multiple} \\ \text{de 7}}} \left. \vphantom{\begin{matrix} 9 \cdot (3^{2n+4} - 2^n) \\ 2^n (9 - 2) \end{matrix}} \right\} \begin{matrix} \text{un multiple} \\ \text{de 7} \end{matrix}$$

Donc $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ pour tout $n \geq 1$.

Mais i): $P(1)$: $3^6 - 2 = 729 - 2 = 727$

astuce de calcul $(3^3)^2 = 27^2 = 30 \cdot 24 + 3^2 = 729$
 \swarrow $a^2 = (a+b)(a-b) + b^2$

Mais $\text{pgcd}(727, 7) = 1$ donc 727 pas un multiple de 7.

Donc $P(1)$ n'est pas vrai, donc $P(n)$ n'est pas démontré !

Mais attention: il reste la possibilité logique que $P(n)$ soit vrai à partir d'un certain $n_0 > 1$.

En fait $P(n)$ est effectivement faux pour tout $n \geq 1$.
 Ceci suit aussi de ii) (car $P(n+1) \Rightarrow P(n)$)
 par une démonstration par l'absurde
 (voir plus loin pour ce type de démonstrations)

0.6 Notations et identités

0.6.1 Les notations \sum et \prod (voir série 2)

a_k des nombres $k = m, \dots, n$, $n, m \in \mathbb{Z}$, $n \geq m$

$$\sum_{k=m}^n a_k := a_m + a_{m+1} + \dots + a_{n-1} + a_n$$

$$\prod_{k=m}^n a_k := a_m \cdot a_{m+1} \cdot \dots \cdot a_{n-1} \cdot a_n$$

Exemples: $\sum_{k=1}^1 a_k = a_1$, $\sum_{k=1}^2 a_k = a_1 + a_2$,

$n \in \mathbb{N}^*$ $\rightarrow \sum_{k=1}^n (2k-1) = 1 + 3 + \dots + (2n-1) = n^2$

Definition (somme vide et produit vide)

si $n < m$: $\sum_{k=m}^n a_k := 0$, $\prod_{k=m}^n a_k := 1$

Règles de calcul

Pour $l, m, n \in \mathbb{Z}$, $l \leq m \leq n$ et a_k, b_k des nombres:

$$\sum_{k=l}^m a_k + \sum_{k=m+1}^n a_k = \sum_{k=l}^n a_k$$

$$\left(\prod_{k=l}^m a_k \right) \cdot \left(\prod_{k=m+1}^n a_k \right) = \prod_{k=l}^n a_k$$

$$\sum_{k=m}^n (a_k + b_k) = \sum_{k=m}^n a_k + \sum_{k=m}^n b_k$$

$$\prod_{k=m}^n (a_k \cdot b_k) = \left(\prod_{k=m}^n a_k \right) \cdot \left(\prod_{k=m}^n b_k \right)$$

0.6.2 Rappels (prérequis) de notations et identités

$$i) \sum_{k=0}^n a^k = \frac{1-a^{n+1}}{1-a}, \quad a \neq 1$$

Convention: $a^0 \overset{\text{zero}}{:=} 1$, pour tout nombre a

┌ Démonstration de i): $(1-a)(1+a+\dots+a^n) = 1 - \cancel{a} + \cancel{a} - \dots - a^{n+1}$ ┘

↙ "n factoriel"

$$ii) n! := 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n = (n-1)! \cdot n, \quad n \in \mathbb{N}^*$$

$$0! := 1$$

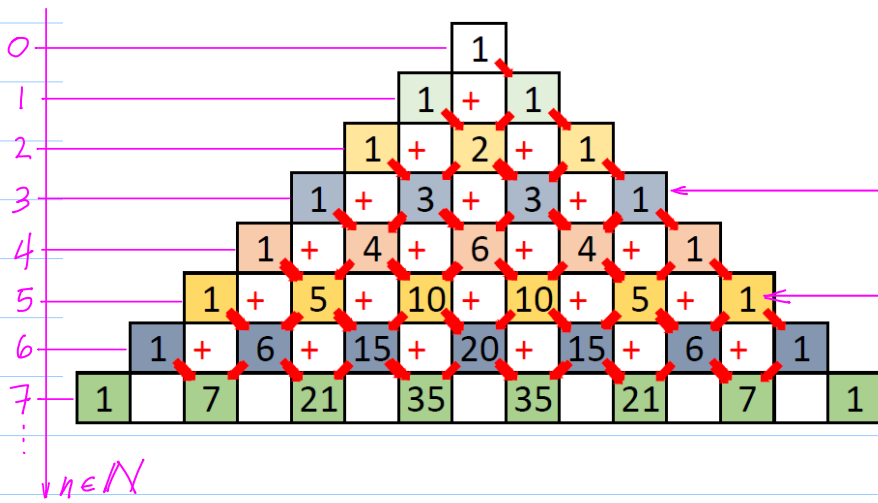
$$\binom{n}{k} := \frac{n!}{(n-k)! \cdot k!} \stackrel{n \geq 1}{=} \frac{n \cdot (n-1) \cdot \dots \cdot (n-k+1)}{k!}, \quad k, n \in \mathbb{N}, k \leq n.$$

$$iii) (a+b)^2 = a^2 + 2ab + b^2, \quad a, b \text{ des nombres}$$

$$(a+b)^3 = a^3 + 3a^2b + 3ab^2 + b^3$$

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k = a^n + n a^{n-1} b + \dots + b^n$$

Remarque (Triangle de Pascal)



$$\binom{3}{0}, \binom{3}{1}, \binom{3}{2}, \binom{3}{3}$$

$$\binom{5}{0}, \binom{5}{1}, \binom{5}{2}, \binom{5}{3}, \binom{5}{4}, \binom{5}{5}$$