Ensembles, relations, fonctions

R1.06 - Mathématiques discrètes

monnerat@u-pec.fr ₺

10 octobre 2025

IUT de Fontainebleau

Partie 4

Fonctions

Définitions

Vocabulaires

Applications

Quelques classes importantes de fonctions

Définitions

Notion de fonction

Fonction

Une fonction $f: E \to F$ (de E dans F) est une relation de $f \subset E \times F$ tel que pour tout $x \in E$, il existe au plus un $y \in F$ tel que $(x,y) \in f$, on note y = f(x) plutôt que xfy. Attention, f^{-1} (en tant que relation) n'est pas nécessairement une fonction.

Exemple 1

Soit $E = \{1, 2, 3, 4\}$ et $F = \{a, b, c\}$.

On définit la fonction f en extension Autrement dit

$$f = \{(1, a), (2, c), (4, a)\} \subset E \times F$$

 f^{-1} est-elle une fonction?

Exemple 2

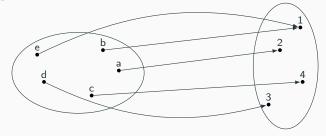
 $h = \{(1, a), (1, c), (4, a)\} \subset E \times F$ n'est pas une fonction. Pourquoi?

- Table de valeur
- Diagramme de Venn
- Formule algébrique
- Courbe
- Algorithme

(nul)															
(nul)	016	-	(dle)	032	ш	048	0	064	0	080	P	096	¢	112	р
(soh)	017	4	(dc1)	033	!	049	1	065	A	081	Q	097	a	113	q
e (stx)	018		(dc2)	034	"	050	2	066	В	082	R	098	b	114	r
♥ (etx)	019	!!	(dc3)	035	#	051	3	067	C	083	S	099	С	115	s
(eot)	020	P	(dc4)	036	\$	052	4	068	D	084	T	100	d	116	t
• (enq)	021	§	(nak)	037	%	053	5	069	E	085	U	101	е	117	u
♠ (ack)	022	-	(syn)	038	28	054	6	070	F	086	V	102	f	118	v
· (bel)	023	‡	(etb)	039		055	7	071	G	087	W	103	g	119	W
(bs)	024	1	(can)	040	(056	8	072	H	088	Х	104	h	120	х
(tab)	025	1	(em)	041)	057	9	073	I	089	Y	105	i	121	у
(1f)	026		(eof)	042	*	058	:	074	J	090	Z	106	j	122	z
ď (vt)	027	-	(esc)	043	+	059	;	075	K	091	Ε	107	k	123	-{
(np)	028	L	(fs)	044	,	060	<	076	L	092	\	108	1	124	- 1
) (cr)	029	**	(gs)	045	-	061	-	077	М	093]	109	m	125	}
f (so)	030	A	(rs)	046		062	>	078	N	094	^	110	n	126	~
o (si)	031	•	(us)	047	/	063	?	079	0	095	_	111	0	127	Δ
9 4 4 6	(stx) (etx) (etx) (eot) (eot) (enq) (sck) (bel) (tab) (tab) (tf) (vt) (np) (cr) (so)	(stx) 018 (etx) 019 (etx) 019 (eot) 020 (enq) 021 (enq) 022 (bel) 023 (bs) 024 (tab) 025 (tab) 025 (vt) 027 (np) 028 (cr) 029 (so) 030	(stx) 018 ; (ctx) 019 !! (ctx) 019 !! (cent) 020 ¶ (cenq) 021 § (cenq) 022 - (bel) 023 ; (bs) 024 † (tab) 025 ↓ (tab) 025 ↓ (tyt) 027 - (np) 028 ↓ (cr) 029 - (so) 030 Å	(stx) 018	(stx) 018	(stx) 018	(stx) 018 ; (dc2) 034 " 050 (etx) 019 !! (dc3) 035 # 051 (etx) 020 ¶ (dc4) 036 \$ 052 (enq) 021 \$ (nak) 037 % 053 (eack) 022 - (syn) 038 & 054 (be1) 023 ; (etb) 039 ' 055 (bs) 024 ! (can) 040 (056 (tab) 025 (em) 041) 057 (vt) 027 - (esc) 042 * 058 (np) 028 (fs) 044 ' 060 (cr) 029 - (gs) 045 - 061 (so) 030 & (rs) 046 - 062	(stx) 018	(etx) 018	(stx) 018	(stx) 018	(etx) 018	(stx) 018 ; (dc2) 034 " 050 2 066 B 082 R 098 (etx) 019 !! (dc3) 035 # 051 3 067 C 083 S 099 (etx) 020 ¶ (dc4) 036 \$ 051 3 067 C 083 S 099 (etx) 020 ¶ (dc4) 036 \$ 052 4 068 D 084 T 100 (enq) 021 \$ (nak) 037 % 053 5 069 E 085 U 101 (enq) 021 \$ (nak) 037 % 053 5 069 E 085 U 101 (enq) 021 \$ (etx) 039 % 054 6 070 F 086 V 102 (etx) 039 (etx) 039 % 055 7 071 G 087 W 103 (etx) 039 % 056 8 072 H 088 X 104 (etx) 025 \$ (etx) 039 % 056 8 072 H 088 X 104 (etx) 025 \$ (etx) 039 % 057 9 073 I 089 \$ 105 (etx) 025 \$ (etx) 041 \$ (otx) 057 9 073 I 089 \$ 105 (etx) 025 \$ (etx) 042 \$ (otx) 058 \$ (otx) 058 \$ (otx) 059 \$ ((etx) 018	(stx) 018

Table 1: Table ascii

- Table de valeur
- Diagramme de Venn
- Formule algébrique
- Courbe
- Algorithme

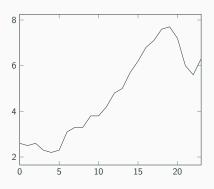


- Table de valeur
- Diagramme de Venn
- Formule algébrique
- Courbe
- Algorithme

$$f: \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}$$

$$x \longmapsto 3x^2 + 2x - 5$$

- Table de valeur
- Diagramme de Venn
- Formule algébrique
- Courbe
- Algorithme



- Table de valeur
- Diagramme de Venn
- Formule algébrique
- Courbe
- Algorithme

Algorithm 1 Algorithme d'Euclide

```
1: procedure EUCLIDE(a, b)
                                            b We have the answer if b is 0.
      while b \neq 0 do
2:
          r \leftarrow a \mod b
3.
          a \leftarrow b
4.
          b \leftarrow r
5:
      end while
6.
                                                             7.
      return a
8: end procedure
```

Vocabulaires

Ensemble image

Ensemble image

Soit $f: E \to F$ une fonction de E dans F.

- Image : f(x) est l'image de x
- Ensemble image de $A \subset E$: $f(A) = \{y \in F, \exists x \in A, f(x) = y\}$
- Ensemble image de f : Im(f) = f(E)

Exemple:

Soit
$$E=\{1,2,3,4\}$$
 et $F=\{a,b,c\}$ et $f:E\to F$ défini par
$$f=\{(1,a),(2,c),(4,a)\}\subset E\times F$$

On a:

$$f(\{1\}) = \{a\}$$
 $f(\{1,4\}) = \{a\}$ $f(\{3\}) = \emptyset$ $f(\{1,2,3\}) = \{a,c\}$

$$Im(f) = \{a, c\}$$

Préimage/image récirpoque

Préimage (image réciproque)

Soit $f: E \to F$ une fonction de E dans F.

- Antécédent : x est un antécedent de y si y = f(x)
- Préimage de $B \subset F : f^{-1}(B) = \{x \in E, f(x) \in B\}$
- Domaine de définition de $f: Dom(f) = f^{-1}(F)$

Exemple:

Soit
$$E=\{1,2,3,4\}$$
 et $F=\{a,b,c\}$ et $f:E\to F$ défini par
$$f=\{(1,a),(2,c),(4,a)\}\subset E\times F$$

On a:

$$f^{-1}(\{a\}) = \{1,4\}$$
 $f^{-1}(\{a,c\}) = \{1,2,4\}$ $f^{-1}(\emptyset) = \emptyset$

$$f^{-1}(\{b\}) = \emptyset$$
 $Dom(f) = \{1, 2, 4\}$

Applications

Application

Application

Une fonction $f: E \to F$ est une application si Dom(f) = E. On note

l'ensemble des applications de $E \rightarrow F$.

Exemple : Soient $E = \{1, 2, 3, 4\}$ et $F = \{a, b, c\}$.

- $\{(1, a), (2, c), (4, a)\} \subset E \times F$ définit une fonction de E dans F mais pas une application.
- $\{(1,a),(2,c),(3,b),(4,a)\}\subset E\times F$ définit une fonction de E dans F qui est aussi une application.

Remarque: on emploie souvent fonction pour application.

Composition

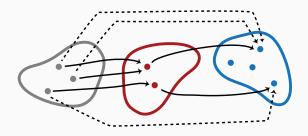
Composition

La fonction composée de $f: E \rightarrow F$ et $g: F \rightarrow G$ est la relation

$$g \circ f$$

C'est bien encore une fonction

$$Dom(g \circ f) = \{x \in Dom(f) : f(x) \in Dom(g)\}$$



Propriétés

- En général $f \circ g \neq g \circ f$.
- Associativité : $(f \circ g) \circ h = f \circ (g \circ h) = f \circ g \circ h$.

Si $f: E \rightarrow F$, on a toujours le diagramme commutatif suivant :

$$\begin{array}{ccc}
E & \stackrel{f}{\longrightarrow} & F \\
\downarrow^{d_E} & & \uparrow^{ld_F} \\
E & \stackrel{f}{\longrightarrow} & F
\end{array}$$

C'est à dire

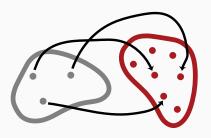
$$Id_F \circ f \circ Id_E = f$$

Injections

Application injective

 $f: E \to F$ application est injective si tout $y \in F$ admet au plus un antécédent.

Autrement dit : $\forall x_1, x_2 \in E$ on a $f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$



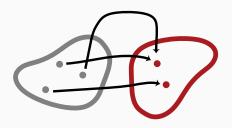
Exemple : Code ASCII, Code INSEE...

Surjections

Application surjective

 $f: E \to F$ application est surjective si tout $y \in F$ admet au moins un antécédent.

Autrement dit : Im(f) = f(E) = F.

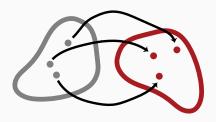


Bijections

Application bijective

 $f: E \to F$ application est bijective si tout $y \in F$ admet exactement un antécédent.

Autrement dit : f est une application injective et surjective.



Bijections

Application réciproque

L'application $f: E \to F$ est bijective si et seulement si il existe une application $g: F \to E$ telle que $f \circ g = \mathrm{Id}_F$ et $g \circ f = \mathrm{Id}_E$.

Si f est bijective, l'application g est unique, c'est l'application réciproque de l'application f, notée f^{-1} .

C'est l'application obtenue en inversant le "sens des flèches".

Composée de deux bijections

Soient $f:E\to F$ et $g:F\to G$ deux applications bijectives. La composée $g\circ f$ est bijective et

$$(g \circ f)^{-1} = f^{-1} \circ g^{-1}.$$

Quelques classes importantes de fonctions

Suites

Soit $\mathbb K$ un ensemble, une suite à valeurs dans $\mathbb K$ est une application de $\mathbb N$ dans $\mathbb K$.

On note $\mathbb{K}^{\mathbb{N}}$ l'ensemble des suite à valeurs dans \mathbb{K} .

Etant donnée une suite $u \in \mathbb{K}^{\mathbb{N}}$, on note souvent u_n le $n^{\text{i}\text{ème}}$ élément de la suite et $u = (u_n)_{n \in \mathbb{N}}$.

Fonctions caractéristiques

Fonctions caractéristiques

Soient $A \subseteq \Omega$ on définit la fonction caractéristique de l'ensemble A par

$$\begin{array}{cccc} 1_A: & \Omega & \longrightarrow & \{0,1\} \\ & & & \\ x & \longmapsto & \begin{cases} 1 & \text{si } x \in A \\ 0 & \text{si } x \notin A \end{cases} \end{array}$$

Propriétés

Soient $A, B \in \mathcal{P}(\Omega)$, pour tout $x \in \Omega$, on a :

- $1_{A\cap B}(x) = 1_A(x) \times 1_B(x)$
- $1_{A \cup B}(x) = 1_A(x) + 1_B(x) 1_{A \cap B}(x)$
- $\bullet \ 1_{\overline{A}}(x) = 1 1_A(x)$