## Carte référence B - ASCII- LaTeX

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IATEX
négation	$\neg \mathcal{A}$	$\mathtt{not}\ (\mathcal{A})$	\neg
conjonction	$\mathcal{A} \wedge \mathcal{B}$	$\mathcal{A} \& \mathcal{B}$	\wedge
disjonction	$\mathcal{A} \vee \mathcal{B}$	${\mathcal A}$ or ${\mathcal B}$	\vee
implication	$\mathcal{A}\Rightarrow\mathcal{B}$	$A \Rightarrow B$	\limp
équivalence	$\mathcal{A} \Leftrightarrow \mathcal{B}$	$\mathcal{A} \iff \mathcal{B}$	\leqv
pour tout	$\forall (\vec{x}) \cdot (\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{C})$	$!(\vec{x}).(\mathcal{A} \Rightarrow \mathcal{B})$	\forall
il existe	$\exists (\vec{x}) \cdot (\mathcal{A} \wedge \mathcal{B})$	$\#(\vec{x})\cdot(\mathcal{A}\wedge\mathcal{B})$	\exists
égalité	$t_1 = t_2$	$t_1 = t_2$	=
inégalité	$t_1 \neq t_2$	t <sub>1</sub> /= t <sub>2</sub>	\not=

Table 1: Syntaxe des formules de logique du premier ordre en B

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IATEX
ensemble vide	Ø	{}	\emptyset
naturels	N	NATURAL	\nat
naturels non nuls	$\mathbb{N}_1$	NATURAL1	\natn
entiers	$\mathbb{Z}$	INTEGER	\intg
plus petit entier implé-	MININT	MININT	
mentable			
plus grand entier im-	MAXINT	MAXINT	
plémentable			
naturels implémentables	NAT	NAT	\natimptt
nat. impl. non nuls	NAT1	NAT1	\natnimptt
entiers implémentables	INT	INT	\intgimptt
chaîne de caractères	STRING	STRING	\stringtt
booléens	BOOL	BOOL	\booltt

Table 2: Constructeurs d'ensemble

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IAT <sub>E</sub> X
appartenance	$x \in S$	x : S	\in
négation appartenance	$x \not\in S$	x /: S	\not\in
inclusion	$S \subseteq T$	$S \iff T$	\subseteq
négation inclusion	$S \not\subseteq T$	S /<: T	\not\subseteq
inclusion stricte	$S \subset T$	S <<: T	\subset
négation inclusion stricte	$S \not\subset T$	S /<<: T	\not\subset
fini	finite(S)	N/A	\finite

Table 3: Prédicat sur les ensembles

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IAT <sub>E</sub> X
union	$S \cup T$	$S \setminus T$	\cup
intersection	$S \cap T$	$S \wedge T$	\cap
différence	S-T	S-T	-
ens. des parties (ens. des sous-ens.) (ens. de puissance)	$\mathbb{P}(S)$	POW(S)	\pow
ens. des parties non vides	$\mathbb{P}_1(S)$	$\mathtt{POW1}(S)$	\pown
non vides ens. des parties finies	$\mathbb{F}(S)$	FIN(S)	\fpow
finies ens. des parties finies non vides	$\mathbb{F}_1(S)$	FIN1(S)	\fpown
union généralisée	union(S)	$\mathtt{union}(S)$	\union
intersection généralisée	inter(S)	inter(S)	\inter
union quantifiée	$\bigcup (\vec{x}).(\mathcal{A} \mid S)$	$ $ UNION $(\vec{x}).(\mathcal{A} \mid S)$	\Union
intersection quantifiée	$\bigcap (\vec{x}).(\mathcal{A} \mid S)$	$INTER(\vec{x}).(\mathcal{A} \mid S)$	\Inter
cardinalité	card(S)	$\mathtt{card}(S)$	\card

Table 4: Opérations sur les ensembles

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	Ŀ₽ŢĘX
couple (élément d'une relation)	$x \mapsto y$	x  -> y	\mapsto
couple (notation alternative)	(x,y)	(x,y)	
produit cartésien	$S \times T$	S * T	\times
ensemble de relations	$S \leftrightarrow T$	S <-> T	\rel
identité	id(S)	id(S)	\id
domaine d'une relation	dom(r)	$\mathtt{dom}(r)$	\dom
codomaine d'une relation	ran(r)	ran(r)	$\{y \mid \exists x \cdot x \mapsto y \in r\} \setminus ran$
composition (produit)	$(r_1; r_2)$	$(r_1 ; r_2)$	$\{x \mapsto y \mid \exists z \cdot x \mapsto z \in r_1 \land z \mapsto y \in r_2\}$
attention: il faut toujours entour	er une compos	ition avec des pa	arenthèses
produit direct	$r_1\otimes r_2$	$r_1 > < r_2$	$\{x \mapsto (y \mapsto z) \mid$
			$x \mapsto y \in r_1 \land x \mapsto z \in r_2\}$
restriction du domaine	$S \lhd r$	S <   r	\domres
restriction du codomaine	$r \triangleright S$	$r \mid > S$	\ranres
antirestriction du domaine	$S \triangleleft r$	$S \ll r$	\domsub
antirestriction du codomaine	$r \triangleright S$	$r \implies S$	\ransub
surcharge	$r_1 \Leftrightarrow r_2$	$r_1 \leftarrow r_2$	\ovl
inverse	$r^{-1}$	r~	\inv
image	r[S]	r[S]	\image{S}
itération	$r^n$	iterate(r, n)	^
fermeture réflexive et transitive	$r^*$	${\tt closure}(r)$	^*
fermeture transitive	$r^+$	${\tt closure1}(r)$	^+

Table 5: Opérations sur les relations

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IAT <sub>E</sub> X
fonctions	$S \rightarrow T$	S +-> T	\pfun
fonctions totales	$S \to T$	S> T	\tfun
injections	$S \rightarrowtail T$	S >+> T	\pinj
injections totales	$S \rightarrowtail T$	S >-> T	\tinj
surjections	$S \twoheadrightarrow T$	S +->> T	\psur
surjections totales	$S \twoheadrightarrow T$	$S \longrightarrow T$	\tsur
bijections	$S \rightarrowtail T$	S >+>> T	\pbij
bijections totales	$S \rightarrowtail T$	S >->> T	\tbij
lambda expression	$\lambda x.(\mathcal{A} \mid t)$	$%x.(\mathcal{A} \mid t)$	\lambda

Table 6: Classes et constructeur de fonctions

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	IAT <sub>E</sub> X
addition	m+n	m+n	+
soustraction	m-n	m-n	-
multiplication	m*n	m*n	*
puissance	$m^n$	m ** n	^
division entière	m/n	m/n	/
modulo	$m \bmod n$	$m \mod n$	\bmod
maximum	$\max(S)$	$\max(S)$	\max
minimum	$\min(S)$	$\min(S)$	\min
somme quantifiée	$\Sigma(x).(\mathcal{A} \mid t)$	$\mathtt{SIGMA}(x).(\mathcal{A}\mid t)$	\Sigma
produit quantifié	$\Pi(x).(\mathcal{A} \mid t)$	$PI(x).(A \mid t)$	\Pi
plus petit	x < y	x < y	<
plus petit ou égal	$x \leq y$	$x \leftarrow y$	\leq
plus grand	x > y	x > y	>
plus grand ou égal	$x \ge y$	x >= y	\geq

Table 7: Opérations et prédicats sur les nombres

		Syntaxe	
Description	Expression	ASCII B	LATEX
suite vide	[]	[]	\emptyseq
suite par extension	$[t_1,\ldots,t_n]$	$[t_1,\ldots,t_n]$	$[t_1, \ldots, t_n]$
suite sur $S$	seq(S)	$\operatorname{seq}(S)$	\seqk
suite non-vide sur $S$	$seq_1(S)$	$\mathtt{seq1}(S)$	\seqNVk
suite injective sur $S$	iseq(S)	iseq(S)	\iseqk
suite inj. non-vide sur $S$	$iseq_1(S)$	$\mathtt{iseq1}(S)$	\iseqNVk
concaténation	$s_1  \widehat{\ }  s_2$	s <sub>1</sub> ^s <sub>2</sub>	\concb
premier élément	first(s)	first(s)	\first
sauf premier élément	tail(s)	tail(s)	\tail
dernier élément	last(s)	last(s)	\last
sauf dernier élément	front(s)	$\mathtt{front}(s)$	\front
inverse	rev(s)	$\mathtt{rev}(s)$	\rev

Table 8: Opérations et prédicats sur les suites