Exercice 1

- (i) $\forall x \in \mathbb{R}, \forall E > 0, \exists \delta > 0, \forall y \in \mathbb{R}, [i_{\kappa-y}| < \delta => |_{E(\kappa)} F(y)| < E]$ $N \in Sortion : \exists x \in \mathbb{R}, \exists e \exists E > 0, \forall \delta > 0, \exists y \in \mathbb{R}, [i_{\kappa-y}| < \delta = + |_{E(\kappa)} F(y)| > E]$
- (iii) $\forall E > 0$ $\exists N \in \mathbb{N}$, $\forall x \in \mathbb{R}$, $\forall n \ge \mathbb{N}$, $[n \ge N] \Rightarrow [F_n(x) F(x)] < E$] $N \in Sation : \exists E > 0, \forall N \in \mathbb{N}, \exists x \in \mathbb{R}, \exists n \ge \mathbb{N}, [n \ge N] = F_n(x) F_n(x) = F_n(x)$
- (iv) VECN, [E = 9 => (In E E, Vm EE, m>n)] Négation: IECN, [E = 0 et (Yn EE, Im EE, m<n)]
- (v) $\forall E \in \mathbb{R}$, $[E \neq \emptyset \Rightarrow \exists a \in \mathbb{R}$, $((\forall b \in E : b \leq a) \in F (\forall E > 0, \exists b \in E : b \geq a E))]$ $\forall F \in \mathbb{R}$, $[E \neq \emptyset \Rightarrow \exists a \in \mathbb{R}$, $((\forall b \in E : b > a) \in F (\forall E > 0, \exists b \in E : b < a - E))]$

Exercice 2

(i) Montrons que AB = (AUB) (ANB). Raisonsement por double inclusion:

Soit x & AAB, i.e. x & (ADB) U (BDAC).

- -Si x & (AnB) alors x & A et x & B donc x & AUB et x & AOB donc x & (AUB) \((AOB)\)
- -Si xe (BnA), alors xeB et xeA, donc xeAUB et xeADB, donc xe(AUB) (ADB)
- Montrons que AAB > (AUB) (AnB).

Soit x & (AUB) (AAB) i.e. x & (AUB) et x & (AAB).

-Si x & A comme x & AnB alors x & B done x & B. Par consequent x & (AnB).
-Si x & B comme x & AnB alors x & A done x & A. Par consequent x & (BnA)

Donc x E (AnBC) ou x E (BnAC), i.e. x E (AnBC) U (BnAC) = AAB.

- (ii) Montrons que (AAB = 0) <=> (A=B). Raisonnement par double implication:
 - Montrons que (AAB=&) => (A=B). Sopposons AAB= Ø, i.e. (AOB)\(ANB)=Ø (ANB^c)U(BNA^c)=Ø

 Autrement dit, (ANB')=Ø et (BNA^c)=Ø. (Omme ANB'=Ø xEA => xEB done ACB.

 Comme (BNA')=Ø, xEB=> xEA, done BcA. Puisque AcB et BcA, A=B.
 - Montrons que $(A=B) \Rightarrow (AAB) = \emptyset$. Supposons A=B. En particulier AUB=ADB=A.

 Alors $AAB \stackrel{(2)}{=} (AUB) \setminus (ADB) = A \setminus A = \emptyset$.

```
Exercice 3
  (i) Yo > 0 Un < Un+1: "La soite (vn) est strictement croissente"
     Négation: 3,20 Un > Unti
  (i) (a) ICEIR YEEE F(x) = C: A est constante en C
       Négation: VC EIR VIXEE F(x) + C
    (b) *x E [F(x) = 0 => x = 0] : " F ne sanule qu'en x = 0"
       Négation: 7x eE [ (x)=0 et x x 0]
    (c) Yx e R Jx & E F & )= y : " F est surjective"
       Negation: Zy ElB, VXEE, F(X) XY
    (1) VXEE, VYEE [F()=F() => x=>]: "Fest injective"
       Négation : IXEE IXEE (EW)=EW) et xxx7
    E) JAER YXEE, F(x) &A: "F est majorée par A"
       Négation: VAER, IXEE, EX) 7A
Exercice 4
  (i) "La porchon p sanule" FxEE, FW = 0
  (ii) "La ponction & est la ponction nulle" VXEE F(X)=0
  (iii) " f n'est pas une fonction constante" VCER, FXEE, F(X) # C
  (iv) f he prend jamais deux pois la même valeur (xx x et p(x)=p(x) => x=y
 M"La position & admet un minimum" Im EE VXEE, F(x) > F(m)
 (vi) " & prend des Valeurs arbitrairement grandes" VMER, FXEE, FW>M
 (vi) F ne peut sannuler qu'une pois \ \x x et f(x)= f(x)=0 => x=x
Exercice 5
       Dire que pour tout xe E pour tout y EF A(x, x) est vraix cevient à dire que S; x E et si y EF alors A(x, x) est vraix. Il devient alors évident que "S; x E et "Si y EF" sont interchangeables, et par extension que la proposition est équivalente à dire que pour tout y EF pour tout x E E A(x, x) est vraix.
       Sil existe un xelt pour lequel il existe un yet tels que A(x,y) est vraie alors pour co y spécifique, il existe au moins le premier x, tels que A(x,y) est vraie.
       Ainsi, IxE IxEF A(xx) => IxEF IxEE A(xx). Par le même raisonnement la réciproque peut être montrée et donc les deux propositions sont équivalentes
  (ii) Soient E, F=N et A(xy) la proposition x>y.
       Alors Vyef Ix & ME A(xx) est VRAIE mais Ix E Vyef A(xx) est FAUSSE.
       Démonstration de Vyef Ixet, A(x,y): Il s'offit de prendre x=(y+1)EN.
       Démonstration de 7(Ix EE, Vy EF, A(xx)) <=> Vx EE, Iy EF, 7A(xx).
               7(Axy) = 7(xxy) = xxy. Il suffit alors de prendre y=(x+1) EN.
```



Exercice 7

Soit F: E > F bijective, alors F': F > E est aussi bijective.

(ii) · Montrops que (c) = F · Soit xEE, YEF tels que F(x) = y

Alors, F'(Y)=x, et done (F)'(X)=x= F(X),

· Montrons que F'OF = IE. Soient xEE, yEF tels que F(x)=y.

Alors F'(x) = x, et donc F'(F(x)) = F'(y) = x, i.e. F'OF(x) = X = IE(x).

· Montrons que FOF' = IF · Soient xEF, YEF tels que F(x)= y.

Alors 6'(x)=x, et donc ((='(x))- (x)= x, i.e. 60 E'(x)= x= IF(x).

(iii) Montrons que [806 = IE et rog = IF] (=> g = F1. Raisonnement par double implication:

= g= p' => [80 f= IE et pog=IF] est démontrée au point (ii) de cet exercice.

Box MeMor Sopposons gon=IE el fog=Ir

Raisonnement par controposée: Supposons gx p, Montrons [goffit ou rog fit].
Soient xEE, xEF tels que f(x) = x et g(x) f x.

Alors g(F(x)) = x et donc gof(x) = x, par conséquent gof = IE.

Par controposée, [gof = In et rog = IF] => g = FI est démontiée VRAIE.

(iv) Montroos que GOF) = F'Og'. Soient XEE, YEF, ZEG tels que F(x)=y et g(x)=z.

Alors = (y) = x et = (z) = y.

gor (x) = g(r(x)) = g(y) = Z denc gor (x) = Z et (gor) (z) = x.

F'og'(z) = F'(g'(z)) = F'(y) = x = (gop)'(z). Par conséquent, (gop)' = F'og'.

Exercice 8

(i) Sait AcE tel que B est l'image directe de A por F. i.e. F(A) = B.
Alors l'image réciproque de B est F'(B) = A.

Comme Best l'image directe de A pour fout x e A il existe y e B fel que f(x)=y.
Poisque e est bisective pour tout y e B il existe x e A tel que f'(x)=x.

Donc, A est également l'image directe de B par pt i.e. F (B) = A.

- (ii) F'(AUB) = {x \in E : F(x) \in AUB} = {x \in E : F(x) \in A UB} = {x \in E : F(x) \in B}

 = F'(A) U F'(B)
 - F'(AnB) = {x & E : F(x) & AnB} = {x & E : F(x) & A & et F(x) & B} = {x & E : F(x) & A} n {x & E : F(x) & B}

 = F'(A) n F'(B)

```
Exercice & (cont.)
  (iii) Montroops que F(AUB) = F(A)UF(B). Raisoncement par double inclusion:
        C Soit x & AUB. Alors F(x) & F(AUB).
                 -Si x & A F(x) & F(A) & + F(A) C F(A) U F(B) dooc F(x) & F(A) U F(B).
Si x & B, F(x) & F(B) & F(B) & C F(A) U F(B), dooc F(x) & F(A) U F(B).
                 Ainsi F(AUB) CF(A)UF(B).
        3 Soit F(x) E F(A) U F(B). Alors XEA OU XEB
                 -Si XEA, alors XE AUB, et dosc F(X) EF (AUB)
                 Ainsi F(A)UF(B) CF(AUB).
        Comme F(AUB) C F(A)UF(B) et F(A)UF(B) C F(AUB), F(AUB)=F(A)UF(B)
  (v) · Contre exemple: F: IR -> IR X -> x2 et A= fxeiR: x > 0 B= fxeiR: x < 0 }.
        Alors ANB = for et & (ANB) = for lar contre, & (A) = F(D) = F(A) OF (B) = 1/4.
      · En revanche si & est injective: Yxy EE F(X)=F(Y)=>x=y, Montrons que F(A)nF(B) &F(A)B).
        Soit x & A alors F(X) & F(A). Si F(X) & F(A) O F(B) alors F(X) & F(B) et comme F est injective X & B. Done, X & A DB et F(X) & F(ADB).
        Par conséquent, F(A) OF (B) CF(A) B) et comme F(A) B) CF(A) OF (B) (montré au point (ili)),
        F(ANB) = F(A) OF(B).
Exercice 9
  (i) Intertion: F': (x:) EZ -> (x:-1): EZ.
    · Montrons que quest sonjective: Autrement dit, chaque élément y E peut être représenté comme (xi+i); ez , avec (xi); ez .
     Comme i=(i+1)-1 et que -1 eZ alors i eZ si (i+1) eZ et donc [Y=(x) E x EE] est vraie.
   · Montrons que & est injective: Vx, y EE, F(X)=F(Y) => x=y.
     Soien x, y & ME. Alors F((xi):ez) = F((yi):ez) (Xi+1):ez = (Yi+1):ez (Xi):ez = (Yi+1):ez
     Comme & est surjective et injective, elle est bijective. Véripions la c' proposée:
      f \circ f'(x)_{i \in \mathbb{Z}} = f(f'(x)_{i \in \mathbb{Z}}) = f(x_{i-1})_{i \in \mathbb{Z}} = (x_{i-1+1})_{i \in \mathbb{Z}} = (x_{i})_{i \in \mathbb{Z}}
      \mathcal{F}' \circ \mathcal{F} \left( (x_i)_{i \in \mathbb{Z}} \right) = \mathcal{F}' \left( \mathcal{F} \left( (x_i)_{i \in \mathbb{Z}} \right) = \mathcal{F}'' \left( (x_{i+1})_{i \in \mathbb{Z}} \right) = (x_{i+1-1})_{i \in \mathbb{Z}} = (x_i)_{i \in \mathbb{Z}}
  (i) F n'est pas surjective, car on ne peut pas trouver de ien tel que i+1 =0.
      Fest injective, car pour tout x, y EN X+1=7+1=> X=7.
  (iii) (A) = {(x); enx: x1 < 0} ; (B) = {(x); enx: 3; eNx (xm 70)}
      f (A)={(x); ∈N : x, ∈[0] x2 <0}
                                                       F (B) = {(x:); EN : 7:0}
```