Éléments d'optimisation.

Muchine Leurning: Trouver des paramètres ô qui minimisent un entire emphige ô e argmin $\widehat{\Pi}(0)$. 1 Il est parfais possible de résondre ce problème avec Voñ(o)=0, mais que se passe-t-il losge: (i) En rajoule des contraintes, (ii) L'équation a des solutions compleses? I Dualité de Layrange Considérais le problème (appeli problème primal). min $\beta(0)$ $\Theta \circ \Theta$ ty $g(0) \leq 0$ i=1,...,nP.(0) = 0 j=1,..., P

Hyp: (P) <+0 1) Fonction Luyrangienne, Problème Dul, Duchti faible VOEW, (p.,..., pm) em, (2,,..., 24) em, on difint $Z(0,p,1) = f(0) + \sum_{i=1}^{n} p_i g_i(0) + \sum_{j=1}^{n} J_j R_j(0) (Augmajien).$

Memorge S: Osalisfat la contrainte de (P) et P > 0, Z(0, P, Z) < P(0).

Definition: p(0) = sup 2(0, p, 1) = P(0) 8: Oscisfit (P)
p20, 2
+ 00 Sinon.

Proposition: $(P) = \inf_{O \in \Theta} P(O) = \inf_{O \in \Theta} \sup_{P \geqslant O, \lambda} 2(O, P, \lambda)$

(7) Le problème dual est obtenu per intervosir du infêt du sup.

Définition: # 2 (0, N, 1).

 $(D) = \sup_{p \geqslant 0, \lambda} d(p, \lambda)$

Théorème (Dualité faible). (0) E(P).

démonstrulian:

Si O salisfil les contraints de (P), et p20,

2(0, p, s) < g(0)

donc d(p,1) < (P)

donc 30p d(p,1) < (P)

IJ

Exercice: Trouver le duch de mit cTx ty Az < b

Solution: L(n,p) = etx + pt (An-b) = -btp + (Atp) + e) Tre

donc d(p)=infl(r,p)=-bTp+inf(ATp+c) re

 $= \begin{pmatrix} -b^T p & si & A^T p + c = 0 \\ -\omega & sinon. \end{pmatrix}$

due $(D) = 30p - b^T p$ ty p > 0 $A^T p + c = 0$ 2) Luyrangier et paints de selle

Définite; and pe (0°, p°, 1°) est un paint de selle du dayrangier si

L(0°, p, 1) < L(0°, p°, 1°) < L(0, p°, 1°) V1, Vp 20

et vo sahisfich
les carbibede (P).

Theoree: (0*, p*,)*) of an paint de soll ssi

(0*, p*,)*) = inf L(0, p*,)*)

(0*, p*,)*(0*) = inf L(0, p*,)*)

(0*, p*,)*(0*) = 0

(0*, p*,)*(0*) = 0

démonstration:

(=) Si g. (0*) > 0, p: -> + = > 0 < L (0*, p*, 1").

=> V:, g: (0*) < 0

S: h. (0*) × 0, or obbit are absordit similiar

=> Vi, h. (0*) = 0

2. training contrible est immédiale.

(E) Immid. A.

D

Théorère: $S: (\emptyset^*, \mu^*, J^*)$ est un prit de selle, cles $- \emptyset^* \text{ est une solute de } (P)$ $- (\mu^*, J^*) \text{ est une solute de } (D)$ - (D) = (P).

démonstrhi:

Si (0*, p*,)*) est a print de selle, clus le théorème précédet

assure que 0* salisfit les contrats de (P). De plus, on peut écrie

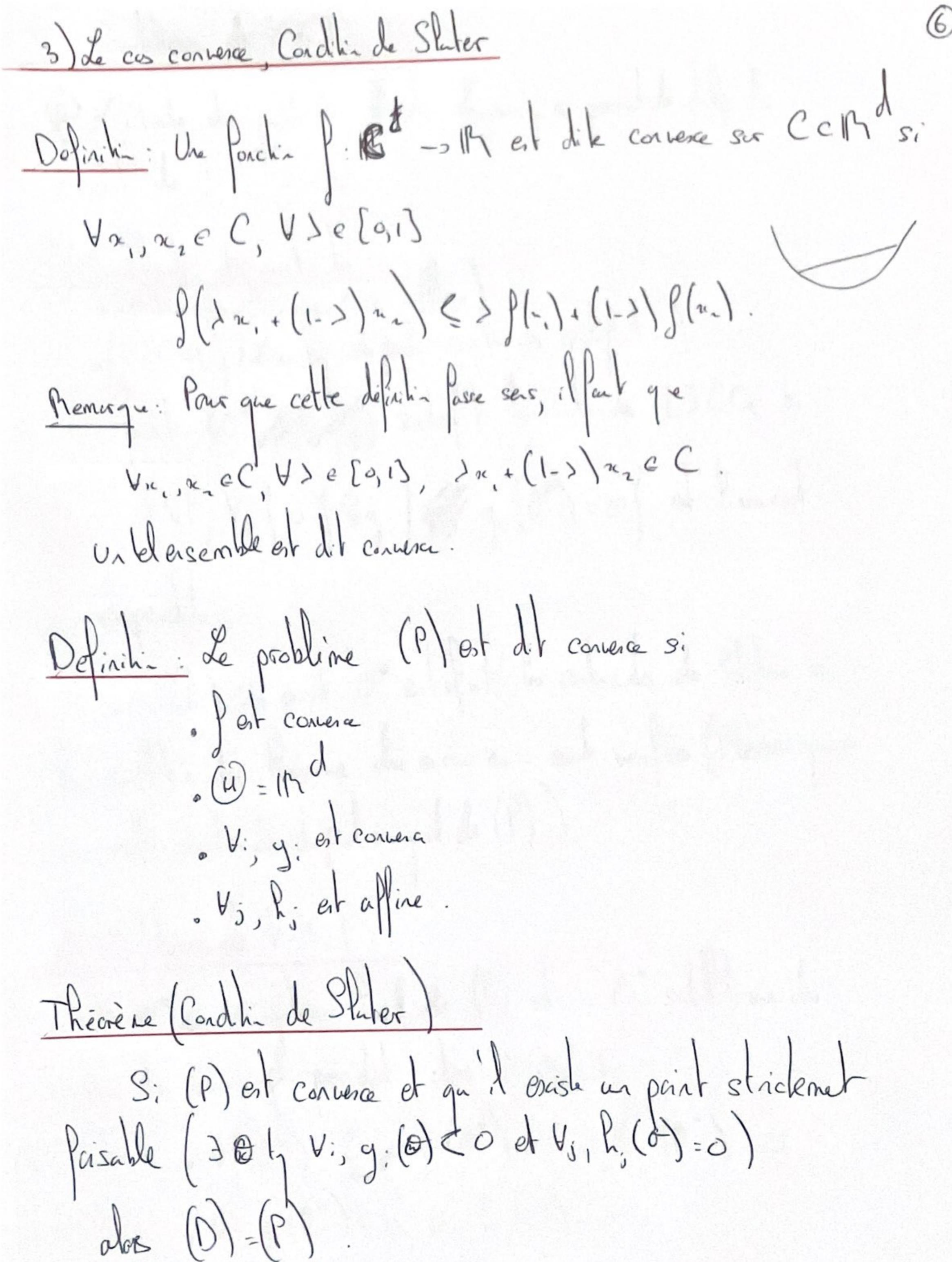
P(0*)=P(0*)+ E p': 9:(0*) . E 1* 9:(0*)

=0

=0

= L(O*, p*,)*)
= inf L(O, p*,)*)
= inf L(O, p*,)*)
= d(p*,)*)

d'ai le résult-t pur du dit fibli

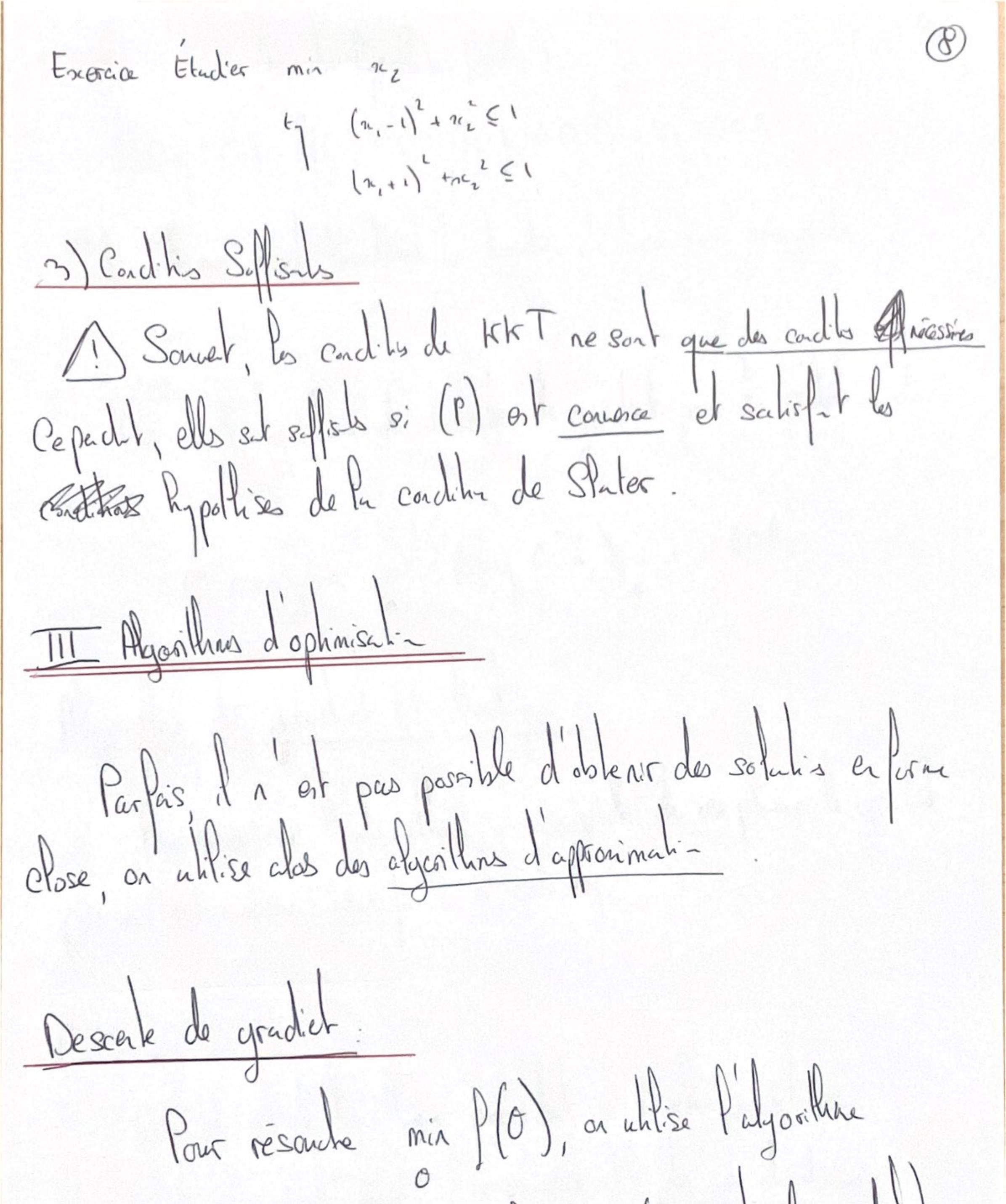


II Conditions de KKT Détale des pails de selle de Lagrangier possel de dulp la Conditis de KHT 1) Qualification des contribés.

Contraints L'néaires (ou affire)

(LICQ) [Linearly inde pendit constraints quifications]

Un paint 20* All Salis Salis I les contraints LICQ si {Th; V; } o {Tg: | My g: (0*) = 0} est Piniaient indépendels. · (Slahr) Un pair O* salisfair les contrains de Slater si les conditis des l'évière du mêm non soit veilles (Memorque que cette contribe di pert might de (P)). 2) Conditions de KKT. et si 0 * salsf. r une des Si O'est un ophmen logd de (P) condhis du parajonple précidet, dus 3 4 3 1 ty (statinité) . 0 (0 °) + E p; g: (0°) + E]; h; (0°) = 0 (f.(P)) . V., y. (0*) < 0, V; h. (0*)=0 (F. (D)) . Vi, pi) 0 (complimatriti). Vi, pig; (0")=0



Otto CO - de of (Ot) (Descale de gradit)

En effet, comme (sous des hypothèse faibles) $\int (O + \Delta O) = \int (O) + (\nabla f(O), \Delta O) + o(||\Delta O||),$ L'algorithme soul Pocalent la direction de décraissance maximule.

Forescion :

Excercice:
Décrire l'algorithme de déscente de gradiet pour le problème de SUM

ô earynn - [[[t]y, otni] +] 110112

Alyonthee du gradiet stochastige

Par acélèrer l'algorithme, il possible de renplacer le gration par un estimateur, plus facile à calculer.

Exercia:

Que devict l'algorithme précédat s'à chape étape,
le gradiet et calculé étar un son-ensemble du jeu de données
uniquent?