## Puntos extremos y optimización

Veamos ahora que, dado un programa lineal, siempre que posea una solución óptima, entonces un punto extremo óptimo también existe.

## Teorema 2 (p68)

Sea  $A=\{x|Ax=b,x\geq 0\}$  no vacío. Entonces el conjunto de puntos extremos es no vacióo y contiene un número finito de puntos, digamos  $x_1,x_2,\cdots,x_n$ . Además el conjunto de direcciones extremas es vacío si y sólo si X es acotado.

Si X es no acotado, entonces el conjunto de direcciones extremas es no vacío y es finito, digamos  $\{d_1,d_2,\cdots,d_i\}$ . Además  $x\in X$  si y sólo si puede ser representado como combinación lineal famosa de  $x_1,x_2,\cdots,x_n$  más una combinación lineal no negativa de  $d_1,d_2,\cdots,d_n$ , esto es

$$x=\sum_{j=1}^k\lambda_jx_j+\sum_{i=1}^lu_id_i\sum_{j=1}^n\lambda_j=1, (\lambda_j,u_i)\geq 0, \quad i=1,2,\cdots,l, \quad j=1,2,\cdots,k$$

Veamos que, siempre que un programa lineal tiene solución óptima, existe un punto extremo óptimo.

Consideremos el siguiente programa lineal:

Minimizar cx	
Sujeto a	$Ax = bx \geq 0$

Sean  $x_1, x_2, \dots, x_{\alpha}$  puntos extremos del conjunto X (constraint set), sean  $d_1, d_2, \dots, d$  de direcciones extremas del conjunto X. Recuerde que cualquier punto x de X puede ser representado.

$$x=\sum_{j=1}^n\lambda_jx_j+\sum_{i=1}^lu_id_i\quad ext{donde}\sum_{j=1}^k\lambda_j=1,\quad\lambda_j\geq 0\quad j=1,2,\cdots,k\quad u_i\geq 0,\quad i=1,2,\cdots,l$$

Por lo tanto el problema se puede transformar de la siguiente forma:

Minimizar	$\sum_{j=1}^k [(x_j)]\lambda_j + \sum_{i=1}^l [(d_i)]u_i$
Sujeto a:	$\sum_{j=1}^k \lambda_j = 1,  \lambda_j \geq 0  j=1,2,\cdots,k  u_i \geq 0,  i=1,2,\cdots,l$

Como los  $\mu_i$  pueden ser escogidos relativamente grandes, si  $cd_i < 0$  para algún  $i \quad (1 \leq i \leq l)$  entnces el mínimo es  $-\infty$ .

Si 
$$cd_i \geq 0 \quad orall i = 1, 2, \cdots, l$$
 entonces