

Análisis de sensibilidad de coeficientes del funcional (Cj) y de los términos independientes de las restricciones (Bi)

Análisis de sensibilidad de coeficientes del funcional (Cj)

Partimos del problema de los helados que vimos en clase.

```
max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 600
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 2600.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	200.000000	0.000000
X2	100.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	3.000000
3)	200.000000	0.000000
4)	0.000000	1.000000

NO. ITERATIONS= 2

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

OBJ COEFFICIENT RANGES			
VARIABLE	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	2.000000	3.000000
X2	10.000000	6.000000	2.000000

RIGHTHAND SIDE RANGES			
ROW	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	600.000000	200.000000	100.000000
3	600.000000	INFINITY	200.000000
4	800.000000	100.000000	200.000000

Vamos a hacer la curva de oferta de X1 a los diversos coeficientes del mismo en el funcional desde cero hasta infinito.

Ya sabemos, según esta tabla, que entre 8+2 (10) y 8-3 (5) X1 vale 200.
 Veamos qué pasa si le ponemos un valor superior a 10 (10.1 por ejemplo). Debería cambiar de punto óptimo.

```
max 10.1 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 600
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 0

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 3030.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	300.000000	0.000000
X2	0.000000	0.100000

EFFECTIVAMENTE, cambió de punto óptimo. Ahora el óptimo es (300,0)

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	5.050000
3)	600.000000	0.000000
4)	200.000000	0.000000

NO. ITERATIONS= 0

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

VARIABLE	OBJ COEFFICIENT RANGES		
	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	10.100000	INFINITY	0.100000
X2	10.000000	0.100000	INFINITY

ROW	RIGHTHAND SIDE RANGES		
	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	600.000000	200.000000	600.000000
3	600.000000	INFINITY	600.000000
4	800.000000	INFINITY	200.000000

Lo que nos dice el rango es que esta tabla es válida desde C1 igual a 10.1-0.1 (10, lo cual es lógico porque veníamos de una tabla que era óptima para C1 entre 5 y 10) hasta C1 igual a

infinito (lo cual también es lógico, porque si en este momento está fabricando solamente X1, por más que le aumentemos el beneficio, más no va a poder hacer).

Veamos ahora qué pasa de 5 para abajo, para eso ponemos $C1=4.9$

```
max 4.9 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 600
    4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 1990.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	100.000000	0.000000
X2	150.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	100.000000	0.000000
3)	0.000000	0.050000
4)	0.000000	2.450000

NO. ITERATIONS= 2

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

OBJ COEFFICIENT RANGES			
VARIABLE	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	4.900000	0.100000	4.900000
X2	10.000000	INFINITY	0.200000

RIGHTHAND SIDE RANGES			
ROW	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	600.000000	INFINITY	100.000000
3	600.000000	200.000000	200.000000
4	800.000000	100.000000	200.000000

Como vemos esta tabla es óptima para $C1$ entre $4.9+0.1$ (5, a partir de 5 es válida la base original del problema) y $4.9-4.9$ (cero).

Veamos qué pasa por debajo de cero (simple curiosidad, porque teníamos que graficar entre 0 e infinito, pero en cero (como en todos los puntos de corte, como 10 y 5) hay dos valores válidos de X1 (porque en ese punto hay dos tablas óptimas).

Entonces, vamos a poner C1=-0.1

```
max -0.1 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 600
    4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 1

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 1500.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	0.000000	0.100000
X2	150.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	300.000000	0.000000
3)	0.000000	2.500000
4)	200.000000	0.000000

NO. ITERATIONS= 1

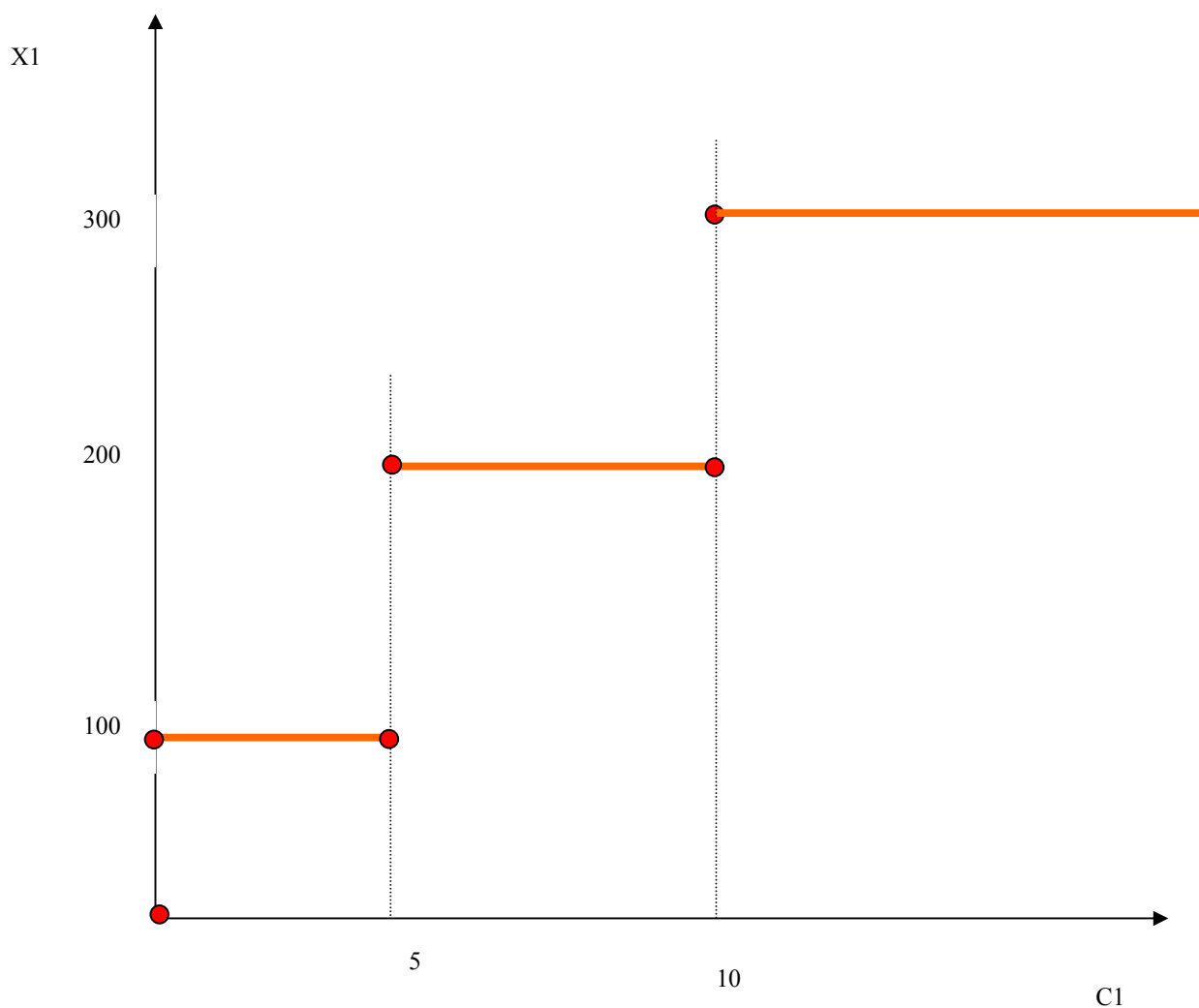
RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

OBJ COEFFICIENT RANGES			
VARIABLE	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	-0.100000	0.100000	INFINITY
X2	10.000000	INFINITY	10.000000

RIGHTHAND SIDE RANGES			
ROW	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	600.000000	INFINITY	300.000000
3	600.000000	200.000000	600.000000
4	800.000000	INFINITY	200.000000

Esta tabla (en la cual X_1 vale cero) es válida desde C_1 igual a $-0.1+0.1$ (cero) hasta C_1 igual a menos infinito (obviamente, si X_1 salió de la base, si sigo disminuyendo el valor de C_1 nunca va a entrar).

Veamos ahora la curva de oferta:



Análisis de sensibilidad de los términos independientes de las restricciones (Bi)

Vamos a seguir trabajando con la solución óptima original del problema de los helados

```
max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 600
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 2

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 2600.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	200.000000	0.000000
X2	100.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	3.000000
3)	200.000000	0.000000
4)	0.000000	1.000000

NO. ITERATIONS= 2

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

OBJ COEFFICIENT RANGES			
VARIABLE	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	2.000000	3.000000
X2	10.000000	6.000000	2.000000

RIGHTHAND SIDE RANGES			
ROW	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	600.000000	200.000000	100.000000
3	600.000000	INFINITY	200.000000
4	800.000000	100.000000	200.000000

Vamos a ver cómo varía el precio dual del azúcar (que actualmente vale 3) cuando la disponibilidad de azúcar varía entre cero e infinito.

Ya sabemos, según esta salida de LINDO, que entre 600-100 (500) y 600+200 (800) , el precio dual del azúcar vale 3.

Veamos qué pasa si le ponemos un valor de disponibilidad de 800.

Debería cambiar el valor del precio dual.

```
max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 800
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 1

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 3200.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	400.000000	0.000000
X2	0.000000	6.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	0.000000
3)	600.000000	0.000000
4)	0.000000	4.000000

NO. ITERATIONS= 1

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

VARIABLE	OBJ COEFFICIENT RANGES		
	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	INFINITY	3.000000
X2	10.000000	6.000000	INFINITY

ROW	RIGHTHAND SIDE RANGES		
	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	800.000000	INFINITY	0.000000
3	600.000000	INFINITY	600.000000
4	800.000000	0.000000	800.000000

Lo que nos dice el rango es que el nuevo precio dual (0) es válido para una disponibilidad de azúcar desde 800+0 (800, lo cual es lógico porque veníamos de un valor que era válido hasta 800 kilos) hasta infinito. ¿Por qué hasta infinito? Porque el nuevo precio dual (o

valor marginal) es cero (quiere decir que me empieza a sobrar azúcar). Verifiquemos poniendo 801 kilos y veremos que ese kilo me sobra.

```
max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 801
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end
```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 0

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 3200.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	400.000000	0.000000
X2	0.000000	6.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	1.000000	0.000000
3)	600.000000	0.000000
4)	0.000000	4.000000

NO. ITERATIONS= 0

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

VARIABLE	OBJ COEFFICIENT RANGES		
	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	INFINITY	3.000000
X2	10.000000	6.000000	INFINITY

ROW	RIGHTHAND SIDE RANGES		
	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	801.000000	INFINITY	1.000000
3	600.000000	INFINITY	600.000000
4	800.000000	1.000000	800.000000

Vemos que nos sobra ese kilo que tenemos de azúcar por encima de los 800. Es decir que cuando tenemos más de 800 kilos de azúcar nos empieza a sobrar.

Veamos que pasa de 500 kilos para abajo (recordemos que la salida óptima original de LINDO era válida para una disponibilidad de azúcar desde 500 hasta 800).


```

max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 499
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end

```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 1

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 2296.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	99.500000	0.000000
X2	150.000000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	4.000000
3)	0.000000	0.500000
4)	1.000000	0.000000

NO. ITERATIONS= 1

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

VARIABLE	OBJ COEFFICIENT RANGES		
	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	2.000000	8.000000
X2	10.000000	INFINITY	2.000000

ROW	RIGHTHAND SIDE RANGES		
	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	499.000000	1.000000	199.000000
3	600.000000	2.000000	600.000000
4	800.000000	INFINITY	1.000000

Como vemos, el precio dual (o valor marginal) subió a 4. Esto es lógico porque cuanto menos tengo de un recurso más vale para mí.

Este valor de 4 es válido para una disponibilidad entre 499-199 (300) y 499+1 (500).

Vamos a ver qué pasa cuando la disponibilidad de azúcar es de 300 o inferior. Debería aumentar el precio dual.

```

max 8 X1 + 10 X2
st
2 X1 + 2 X2 <= 299
4 X2 <= 600
2 X1 + 4 X2 <= 800
end

```

LP OPTIMUM FOUND AT STEP 1

OBJECTIVE FUNCTION VALUE

1) 1495.000

VARIABLE	VALUE	REDUCED COST
X1	0.000000	2.000000
X2	149.500000	0.000000

ROW	SLACK OR SURPLUS	DUAL PRICES
2)	0.000000	5.000000
3)	2.000000	0.000000
4)	202.000000	0.000000

NO. ITERATIONS= 1

RANGES IN WHICH THE BASIS IS UNCHANGED:

VARIABLE	OBJ COEFFICIENT RANGES		
	CURRENT COEF	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
X1	8.000000	2.000000	INFINITY
X2	10.000000	INFINITY	2.000000

ROW	RIGHTHAND SIDE RANGES		
	CURRENT RHS	ALLOWABLE INCREASE	ALLOWABLE DECREASE
2	299.000000	1.000000	299.000000
3	600.000000	INFINITY	2.000000
4	800.000000	INFINITY	202.000000

Nuevamente el precio dual (o valor marginal) subió a 5 porque tengo cada vez menos azúcar.

Este valor de 5 es válido para una disponibilidad entre 299-299 (0) y 299+1 (300).

Es decir que ya tenemos todos los casos de precio dual para los distintos valores de la disponibilidad de azúcar.

Entre 0 y 300 kilos de disponibilidad el precio dual vale 5

Entre 300 y 500 kilos de disponibilidad el precio dual vale 4.

Entre 500 y 800 kilos de disponibilidad el precio dual vale 3.

A partir de 800 kilos de disponibilidad hasta infinito, el precio dual vale 0.

Nótese que para los valores límite (300, 500 y 800) hay dos precios duales posibles (es un punto degenerado). Uno es válido para conseguir más recurso y el otro para tener menos recurso.

Ahora grafiquemos el precio dual o valor marginal para la disponibilidad de azúcar entre cero e infinito.

