

# Debuggeando modelos incompatibles en GLPK



Modelos y Optimización 1  
Redactado por Iván Terzano  
Facultad de Ingeniería de la Universidad de Buenos Aires  
Versión 1.0 - Mayo 2019

# Índice

<b>Índice</b>	<b>2</b>
<b>Repaso: Modelo Incompatible</b>	<b>3</b>
<b>Encontrando el problema</b>	<b>3</b>
<b>Ejemplo aplicado a los ejercicios 2.1 y 2.5</b>	<b>4</b>
2.1	4
2.5	5
<b>Casos sin resolver</b>	<b>6</b>
<b>Bibliografía</b>	<b>6</b>

# Repaso: Modelo Incompatible

Un modelo es incompatible cuando 1 o más restricciones no pueden ser satisfechas. Es decir, el problema no tiene solución factible.

Un modelo puede ser incompatible principalmente por dos razones:

1. Un error de modelado
2. La naturaleza del problema (ejemplo, la demanda no se puede satisfacer con los recursos que tenemos)

## Encontrando el problema

Sea cual sea la fuente, es bueno entender por qué es incompatible el modelo.

En otros softwares de programación lineal existe la posibilidad de pedirle al mismo cuáles son las restricciones que están en conflicto. GLPK no permite esto, pero aún así podemos *debuggear* el modelo.

Lo que podemos hacer es agregar unas variables parecidas a las slack<sup>1</sup> a nuestras restricciones (para todas, para un subconjunto que consideremos más “peligrosas”, o de alguna otra manera) agregándoles un costo muy alto en el funcional. De esta manera, el modelo va a tener solución, pero con alguna de estas variables tomando valor en el óptimo<sup>2</sup>.

En concreto, si la restricción es de  $\leq$ , agregamos la variable slack restando. En cambio si la restricción es de  $\geq$ , agregamos la variable sumando. En ambos casos, en el funcional debemos darle un costo muy alto (sea lo que sea que eso signifique en nuestro funcional). Si la restricción es de  $=$ , debemos agregar dos variables slack, una sumando y la otra restando<sup>3</sup>. Nuevamente debemos darle un peso en el funcional que perjudique al mismo ampliamente.

De esta forma, vamos a haber relajado las restricciones de nuestro modelo. Como en el funcional les pusimos un costo muy alto<sup>4</sup>, si alguna de estas variables toma valor, la restricción que la contiene es culpable de que el problema sea incompatible.

---

<sup>1</sup> No confundir con las variables slack. Son parecidas pero funcionan distinto.

<sup>2</sup> Algo parecido a lo que hacemos para resolver problemas con restricciones de mayor o igual en Simplex

<sup>3</sup> Ejercicio: Pensar por qué tenemos que agregar 2 variables en este caso.

<sup>4</sup> Ojo con los valores, un número extremadamente alto puede traer inestabilidades

# Ejemplo aplicado a los ejercicios 2.1 y 2.5

## 2.1

```
1 #Problema 2.1
2
3 #Variables
4 var A >= 0; #Cantidad de pulóveres A que se fabrican
5 var B1 >= 0; #Cantidad de pulóveres B que se fabrican en la máquina 1
6 var B2 >= 0; #Cantidad de pulóveres B que se fabrican en la máquina 2
7 var C >= 0; #Cantidad de pulóveres C que se fabrican
8
9 #Funcional:
10 maximize z: 10*A + 15*(B1 + B2) + 18*C;
11
12 #Restricciones:
13 #Máquina 1
14 s.t. maq1: 5*A + 6*B1 <= 80;
15 #Máquina 2
16 s.t. maq2: 4*C + 4*B2 <= 80;
17 #Lana Mejorada
18 s.t. lanaMej: 1.6*A + 1.2*C <= 20;
19 #Lana Normal
20 s.t. lanaNorm: 1.8*B1 + 1.8*B2 <= 36;
21 #Demanda mínima
22 s.t. demMin: B1 + B2 >= 10;
23
```

```
1 #Problema 2.1 Adaptado
2
3 #Variables
4 var A >= 0; #Cantidad de pulóveres A que se fabrican
5 var B1 >= 0; #Cantidad de pulóveres B que se fabrican en la máquina 1
6 var B2 >= 0; #Cantidad de pulóveres B que se fabrican en la máquina 2
7 var C >= 0; #Cantidad de pulóveres C que se fabrican
8 var RMaq1 >= 0; # Variable para relajar la restricción maq1
9 var RMaq2 >= 0; # Variable para relajar la restricción maq2
10 var RLanaMej >= 0; # Variable para relajar la restricción lanamej
11 var RLanaNorm >= 0; # Variable para relajar la restricción lananorm
12 var RDemMin >= 0; # Variable para relajar la restricción demmin
13
14 #Funcional:
15 maximize z: 10*A + 15*(B1 + B2) + 18*C - 2000*(RMaq1 + RMaq2 + RLanaMej + RLanaNorm + RDemMin);
16
17 #Restricciones:
18 #Máquina 1
19 s.t. maq1: 5*A + 6*B1 - RMaq1 <= 80;
20 #Máquina 2
21 s.t. maq2: 4*C + 4*B2 - RMaq2 <= 80;
22 #Lana Mejorada
23 s.t. lanaMej: 1.6*A + 1.2*C - RLanaMej <= 20;
24 #Lana Normal
25 s.t. lanaNorm: 1.8*B1 + 1.8*B2 - RLanaNorm <= 36;
26 #Demanda mínima
27 s.t. demMin: B1 + B2 + RDemMin >= 10;
28
```

## 2.5

```
1 # Problema 2.5
2
3 # Variables
4 var ERSn >= 0; # Estampadoras rápidas usadas para tela Snoopy
5 var ERSc >= 0; # Estampadoras rápidas usadas para tela Scooby
6 var ELSn >= 0; # Estampadoras lentas usadas para tela Snoopy
7 var ELSc >= 0; # Estampadoras lentas usadas para tela Scooby
8
9 # Funcional
10 # Cómo la demanda es fija, no tiene sentido evaluar un funcional (aunque fabrique más,
11 # cosa que permitimos para hacer el modelo menos restrictivo, no lo va a vender)
12 maximize z: 1
13
14 # Restricciones
15 # Snoopy
16 s.t. snoopy: (10*ERSn + 2*ELSn)*8 >= 10000
17 # Scooby
18 s.t. scooby: (7*ERSc + 1*ELSc)*8 >= 9000
19 # Limite de estampadoras
20 s.t. rapidas: ERSn + ERSc <= 70
21 s.t. lentas: ELSn + ELSc <= 60
22
```

En este caso relajé las restricciones agregando la variable del otro lado de la restricción para que sea más claro su significado.

```
1 # Problema 2.5
2
3 # Variables
4 var ERSn >= 0; # Estampadoras rápidas usadas para tela Snoopy
5 var ERSc >= 0; # Estampadoras rápidas usadas para tela Scooby
6 var ELSn >= 0; # Estampadoras lentas usadas para tela Snoopy
7 var ELSc >= 0; # Estampadoras lentas usadas para tela Scooby
8 # "Slacks" par relajar
9 var Rsnoopy >= 0; # Variable para relajar la restricción: snoopy
10 var Rscooby >= 0; # Variable para relajar la restricción: scooby
11 var Rrapidas >= 0; # Variable para relajar la restricción: rapidas
12 var Rlentas >= 0; # Variable para relajar la restricción: lentas
13
14 # Funcional
15 maximize z: -1000 * (Rsnoopy + Rscooby + Rrapidas + Rlentas)
16
17 # Restricciones
18 # Snoopy
19 s.t. snoopy: (10*ERSn + 2*ELSn)*8 >= 10000 - Rsnoopy
20 # Scooby
21 s.t. scooby: (7*ERSc + 1*ELSc)*8 >= 9000 - Rscooby
22 # Limite de estampadoras
23 s.t. rapidas: ERSn + ERSc <= 70 + Rrapidas
24 s.t. lentas: ELSn + ELSc <= 60 + Rlentas
25
```

## Casos sin resolver

Si bien este método puede ser útil, existen algunos casos en los cuales no se puede aplicar este método. Por ejemplo, si equivocadamente definimos una variable como Bivalente cuando debería ser Entera.

## Bibliografía

1. <http://lpsolve.sourceforge.net/5.5/Infeasible.htm>