

### U.B.A. FACULTAD DE INGENIERÍA

### Departamento de Computación

71.14 - Modelos y Optimización I

2022

#### Segundo Cuatrimestre

#### TP 1 - Entrega Final

APELLIDO, Nombre	N° PADRÓN
GADDI, María Pilar	105682

Enunciado	2
Paso 1: Correr nuestra propia heurística sobre la nueva instancia	3
Paso 2: Correr el código sin cambios	3
Paso 3: Sabiendo que existe una solución que usa 15 lavados, ver cómo acelerar reduciendo el modelo	6
Paso 4: Volviendo al modelo original, descomentar la restricción "simetría".	8
Paso 5: Modificar el modelo del punto anterior para que aproveche el límite de 15 lavados.	10
Paso 6: Comparar el paso 3 y el 5, repetir la prueba sabiendo que existe una solución de 11 lavados.	12
Paso 7: Comparar en el informe la heurística (paso 1) con la solución mediante programación lineal entera.	15
Conclusión final	16

#### Enunciado

En esta cuarta entrega se pide que busquen el OPTIMO y lo suban a modelosuno.okapii.com, es MUY recomendable usar el codigo provisto CPLEX

https://modelosuno.okapii.com/content/modelos wvcp.zip

Armar un informe con cada uno de los pasos, incluir gráficos (solapas "Statistics", "Engine log", "Scripting log", etc.) y todo lo que consideren pertinente / interesante. El gráfico de "Statistics" tomarlo en los primeros 90 seg

#### Pasos

- 1) Corran su heurística sobre la instancia. Registren el resultado obtenido.
- 2) Prueben correr el código sin cambios, pueden detenerlo a los 10 minutos si no termina. Indicar en el informe todo lo que notan de esta corrida.
- 3) Sabiendo que existe una solución que usa 15 lavados (se obtuvo mediante una heurística) ver como acelerar reduciendo el modelo (cantidad de restricciones), pueden detenerlo a los 10 minutos si no termina. Indicar en el informe todo lo que notan de esta corrida
- 4) Volviendo al modelo original (sin el límite de 15 lavados), descomentar la restricción "simetría". Indicar en el informe todo lo que notan de esta corrida
- 5) Modificar el modelo del punto anterior para que aproveche el límite de 15 lavados. Indicar en el informe todo lo que notan de esta corrida
- 6) Comparar el paso 3 y el 5, repetir la prueba sabiendo que existe una solución de 11 lavados
- 7) Comparar en el informe la heurística (paso 1) con la solución mediante programación lineal entera

En el repo github creen un archivo "entrega\_4.pdf", debe contener un informe final indicando las experiencias de todas las entregas, ideas y conclusiones que fueron sacado. Informe de los pasos de esta entrega.

### Paso 1: Correr nuestra propia heurística sobre la nueva instancia

En este primer paso se pide correr nuestra propia heurística (realizada en el trabajo práctico 2) sobre una nueva instancia (cuarto\_problema.txt). En este caso, se obtuvo una solución que resuelve el problema utilizando 10 grupos de lavado, con un tiempo total de 123 unidades de tiempo.

La asignación de grupos a cada una de las prendas se encuentra en el archivo cuarta solucion.txt.

### Paso 2: Correr el código sin cambios

En este segundo paso se pide correr el código provisto sin cambios. Luego de corrido los 10 minutos no se notaron cambios, por lo que se detuvo la ejecución. Es clave remarcar que la corrida en este caso no arrojó ninguna solución ya que nunca terminó.

A partir de la **figura 1** es interesante observar que CPLEX llegó a obtener soluciones enteras, que la mejor antes del límite de tiempo es 119 y que en el peor de los casos es un 83,19% superior al óptimo (gap). De esta forma podemos interpretar que la mejor solución para poder completar todos los lavados es de 119 unidades de tiempo. Para poder llegar a esta solución se tardó 1089,93 segundos y se obtuvo un total de 20 soluciones distintas en toda la corrida.

Mientras CPLEX progresa en la búsqueda de soluciones enteras va encontrando cotas superiores e inferiores para el óptimo, en un problema de minimización toda solución factible será una cota superior (ya que el óptimo puede ser esa solución u otra con menor valor) y una cota inferior será el óptimo del mismo problema sin forzar a las variables a ser enteras (como se quitan restricciones el óptimo será ese u otro con mayor valor); teniendo estas dos cotas podemos saber a qué distancia máxima estamos del óptimo real, esto es lo que indica el "Gap".

	Nodes				Cu		
Node	e Left	Objectiv	ve IInf	Best Integer	Best Bound	ItCnt	Gap
1071	721	39,0000	1121	119,0000	20,0000	1658772	83,19%
1076	730	39,0000	1223	119,0000	20,0000	1708634	83,19%
1079	721	37,0000	1255	119,0000	20,0000	1686851	83,19%
1083	734	39,0000	1105	119,0000	20,0000	1720860	83,19%
1089	736	39,0000	1274	119,0000	20,0000	1726428	83,19%
1091	741	37,0000	1371	119,0000	20,0000	1773415	83,19%
1097	752	39,0000	960	119,0000	20,0000	1798574	83,19%
1101	755	37,0000	1397	119,0000	20,0000	1814960	83,19%
1105	756	37,0000	1339	119,0000	20,0000	1818550	83,19%
1120	770	39,0000	977	119,0000	20,0000	1876837	83,19%
Elapse	ed time	= 1089,93	sec. (1	70535,56 ticks	s, tree = $10,93 \text{ N}$	MB, solution	s = 20)

Figura 1: Gráfico Engine Log con mejor solución entera encontrada

Por otro lado, CPLEX muestra la evolución de las soluciones encontradas en la solapa "Statistics":

- Best Node es la mejor solución continua.
- Integer solution una solución entera encontrada.

• Best Integer la evolución de la mejor solución entera.

En la **figura 2** se visualiza algunas de las soluciones enteras encontradas y como estas fueron evolucionando hacia una mejor solución, en particular se pueden notar soluciones entre los segundos 440 y 470.

También puede apreciar que la mejor solución continua es 0 constantemente.

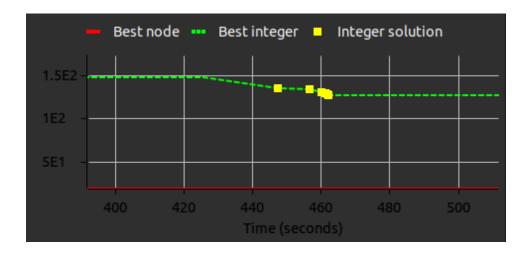


Figura 2: Gráfico Statistics con evolución entre los 400 y 500 segundos

Según la **figura 3** donde se visualiza el gráfico Engine Log dentro de los 393,84 y 464,45 segundos, se pueden observar soluciones enteras entre los 135 y 128 unidades de tiempo. Por este motivo se puede concluir que en el gráfico statistics de la **figura 2** se muestran soluciones enteras dentro de ese mismo rango, al estar analizándose ambas figuras en el mismo periodo de tiempo.

Analizando con mayor profundidad el gráfico de la **figura 3**, se tendrán 7 soluciones durante el periodo de tiempo definido anteriormente (entre los 393,84 y 464,45 segundos):

14 soluciones del segundo 464,457 soluciones del segundo 393,84

14-7 = 7 nuevas soluciones en ese periodo de tiempo

Estas observaciones son las que se visualizan en el gráfico de la figura 2.

					Node	S			Cuts/				
	Nod	le Le	ft	Object	tive IInf	Best	Integer	Best B	ound	ItCı	nt	G	ap
	Ela	apsed	time	e = 393	,84 sec. (	(84142	2,17 ticks,	tree = 0,	47 MB,	solut	ions =	<del>= 7)</del>	
		67	6	6	46,2868	1275	147,000	0	20,0000	299	763	86,3	39%
		75	7	0	76,0000	599	147,000	0	20,0000	316	506	86,3	39%
		85	6	8	20,0000	2194	147,000	0	20,0000	311	883	86,3	39%
		106	9	1	132,000	0 220	147,000	0	20,0000	336	5259	86,3	39%
	*	134-	+ 96	5		]	135,0000	20,	,0000		85,19	9%	
	134	. 9	95	135	,0000	0	135	,0000	20,0	000	3489	14	85,19%
		143	112		104,000	0 542	2 135,000	0	20,0000	392	2514	85,	19%
		152	124		65,0000	732	135,000	0	20,0000	411	897	85,	19%
		161	141		118,655	6 265	5 135,000	0	20,0000	453	3010	85,	19%
	*	201-	+ 17	2		1	134,0000	20	,0000		85,0	7%	
		211	131		52,0000	992	134,000	0	20,0000	441	728	85,0	07%
	*	223-	+ 18	0		1	131,0000	20	,0000		84,73	3%	
	*	223-	+ 18	0		1	130,0000	20	,0000		84,62	2%	
	*	234-	+ 16	8		]	129,0000	20,	,0000		84,50	0%	
*	240	164	iı	ntegral		0	128,000	0	20,0000	479	935	84,3	37%
*	243	160	iı	ntegral		0	127,000	0	20,0000	479	938	84,2	25%
		247	135		52,0000	738	127,000	0	20,0000	448	8831	84,2	25%
	<mark>Ela</mark>	psed	time	<del>= 464</del> ,	45 sec. (	<mark>94383</mark>	,35 ticks, 1	tree = 1,8	84 MB, s	<mark>oluti</mark>	ons =	: 14)	

Figura 3: Gráfico Statistics sin mejor solución entera encontrada

Tomando evidencia del gráfico Statistics en los primeros 90 segundos (**figura 4**) se puede visualizar que la primera solución entera encontrada está por encima de 1.5e2 unidades de tiempo y ya las próximas se van acercando cada vez más a ese mismo número. La evolución hacia una mejor solución se puede notar en la recta punteada verde que se encuentra entre ambos puntos amarillos del gráfico.

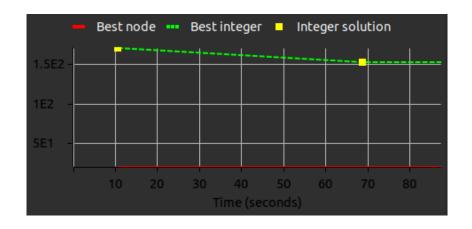


Figura 4: Gráfico Statistics en los primeros 90 segundos

## Paso 3: Sabiendo que existe una solución que usa 15 lavados, ver cómo acelerar reduciendo el modelo

En este paso se pide que, sabiendo que existe una solución que usa 15 lavados, ver cómo acelerar el tiempo de lavado reduciendo el modelo. Una forma de poder lograr el objetivo es establecer un valor máximo distinto de n para la variable límite de colores. En este caso sería un máximo de 15 ya que se sabe de antemano que únicamente se necesitan 15 lavados, por ende se tendrá como máximo 15 colores distintos de prendas (pudiendo generar incompatibilidades).

Luego de corrido los 10 minutos no se notaron cambios, por lo que se detuvo la ejecución. En este caso tampoco se obtuvo una solución debido a que iba a seguir corriendo constantemente si no se frenaba la ejecución.

A partir de la **figura 5** observamos que CPLEX llegó a obtener soluciones enteras, que la mejor antes del límite de tiempo es 117 y que en el peor de los casos es un 9,40% superior al óptimo (gap). De esta forma podemos interpretar que la solución óptima para poder completar todos los lavados es de 117 unidades de tiempo. Para poder llegar a esta solución se tardó 1383,76 segundos y se obtuvo un total de 11 soluciones distintas en toda la corrida.

	Node	Cuts/				
Node Left	Objective	IInf	Best Integer	Best Boun	d ItCnt	Gap
92175 34708	112,0000	235	117,0000	105,9981	9085370	9,40%
93022 35839	114,0000	411	117,0000	106,0000	9208505	9,40%
93447 36191	114,0000	233	117,0000	106,0000	9264978	9,40%
94171 36916	112,0000	299	117,0000	106,0000	9376740	9,40%
94753 37270	114,0000	340	117,0000	106,0000	9429441	9,40%
95510 37887	114,0000	298	117,0000	106,0000	9506985	9,40%
96301 38400	114,3415	175	117,0000	106,0000	9579571	9,40%
96919 39224	113,0000	272	117,0000	106,0000	9684568	9,40%
97282 39452	110,9000	388	117,0000	106,0000	9751652	9,40%
97722 39683	112,0000	249	117,0000	106,0000	9794817	9,40%
Elapsed time =	1383,76 sec	. (433	3526,67 ticks,	tree = $1220,6$	3 MB, soluti	cons = 11

Figura 5: Gráfico Engine Log con mejor solución entera encontrada con la restricción de 15 colores distintos.

Tomando evidencia del gráfico Statistics en los primeros 90 segundos con el límite de 15 lavados (figura 6) se pueden visualizar algunas de las soluciones enteras encontradas y como estas fueron evolucionando hacia una mejor solución, en particular se pueden notar soluciones entre los segundos 0 y 30.

También se puede apreciar que la curva del Best Node va evolucionando a medida que pasan los segundos, acercándose a un valor de 50.



Figura 6: Gráfico Statistics en los primeros 90 segundos con la restricción de 15 colores distintos.

Comparando este modelo con el anterior (uno con la restricción de máximo 15 colores distintos y el otro sin esa restricción), la solución mejora únicamente en dos unidades de tiempo. Es decir, pasa de 119 (modelo anterior sin restricción) a 117 unidades de tiempo (modelo actual con restricción).

### Paso 4: Volviendo al modelo original, descomentar la restricción "simetría".

En este paso se pide seguir con el modelo original, descomentando la restricción de simetría. Esta restricción lo que genera es que el peso del color actual sea menor o igual al peso del color anterior y mayor o igual al peso del color siguiente.

En este caso, a los 10 minutos se llega a una solución, por lo que ya se puede notar una diferencia de las demás corridas y esta misma. Luego, podemos apreciar en el gráfico de Engine Log (figura 7) más información sobre la corrida actual. Por ejemplo, que la solución óptima que se da es de 117 unidades de tiempo, llegando a un gap de 7,21%. Para poder llegar a esta solución se tardó 648,86 segundos y se obtuvo un total de 35 soluciones distintas en toda la corrida.

	Nodes	S	Cuts/	
Node Left	Objective IIn	f Best Integer	Best Bound	ItCnt Gap
3409 34	118,0000 23	33 119,0000	59,5609 5855	586 49,95%
3466 22	92,0313 290	6 119,0000	59,5609 5911	75 49,95%
3537 17	109,4060 18	84 119,0000	63,7706 5959	958 46,41%
3652 20	109,9833 10	67 119,0000	63,7706 5994	140 46,41%
3718 51	cutoff	119,0000	63,7706 6067	789 46,41%
3796 122	114,1429 11	16 119,0000	63,7706 6178	324 46,41%
3883 140	cutoff	119,0000	63,7706 6263	396 46,41%
* 3958 151 in	tegral (	118,0000	63,7706	631766 45,96%
4007 161	111,8750 10	05 118,0000	63,7706 6355	505 45,96%
4148 225	108,5000 14	41 118,0000	86,6869 6417	762 26,54%
4306 256	109,2000 18	89 118,0000	97,0857 6493	353 17,72%
Elapsed time =	642,14 sec. (18	34680,44 ticks, tr	ee = 25,48  MB,  s	olutions $= 34$ )
* 4323+ 25	7	117,0000	97,0857	17,02%
4542 244	cutoff	117,0000	108,5667 6629	<b>7,21%</b>

Clique cuts applied: 6

Implied bound cuts applied: 294

Flow cuts applied: 151

Mixed integer rounding cuts applied: 325

Zero-half cuts applied: 98

Gomory fractional cuts applied: 7

Root node processing (before b&c):

Real time = 89,26 sec. (32195,93 ticks)

Parallel b&c, 4 threads:

Real time = 559,60 sec. (154253,81 ticks)

Sync time (average) = 67,98 sec. Wait time (average) = 0,03 sec.

-----

Total (root+branch&cut) = 648,86 sec. (186449,74 ticks)

Figura 7: Gráfico Engine Log con solución óptima encontrada incluida la restricción de simetría.

Observamos que en la **figura 8** se muestra el Scripting Log, y aquí se puede observar que la cantidad de colores totales utilizados para llegar a la solución óptima fue de 11 colores, es decir que con 11 lavados como máximo se podrán lavar todas las prendas existentes. A modo de ejemplo, solo se muestra una pequeña porción de la solapa Scripting Log para visualizar algunos nodos y sus respectivos grupos.

solution: 117 /size: 138 /time: 1668776103.384912968

Nodo 1: 3

Nodo 2: 1

Nodo 3: 1

Nodo 4: 1

. . .

Nodo 74: 11

Nodo 75: 1

Nodo 76: 1

Nodo 77: 2

Nodo 78: 8

Nodo 79: 1

Nodo 80: 1

Nodo 81: 10

. .

Figura 8: solapa Scripting Log con nodos y sus respectivos grupos.

Por último, en la **figura 9** se puede apreciar el Gráfico Statics, en este caso se nota un descenso abrupto entre los segundos 100 y 110 para luego mostrar nuevas soluciones enteras.



Figura 9: Gráfico Statics entre los segundos 70 y 180 para el modelo con la restricción de simetría.

# Paso 5: Modificar el modelo del punto anterior para que aproveche el límite de 15 lavados.

En este paso se pide modificar el modelo original incluyendo el límite de 15 lavados, descomentando la restricción de simetría ya vista en el punto anterior.

En este caso, al minuto se llega a una solución, por lo que ya se puede notar una diferencia de las demás corridas y esta misma: no solo se llega a una solución, sino que se llega a la misma en un muy corto periodo de tiempo. Luego, podemos apreciar en el gráfico de Engine Log (figura 10) más información sobre la corrida actual. Por ejemplo, que la solución óptima que se da es de 117 unidades de tiempo, llegando a un gap de 3,79%. Por lo tanto, no hay diferencias en cuanto a la solución óptima para la corrida del modelo actual y el anterior, pero si se puede notar diferencias en cuanto al gap alcanzado (pasa de 7,21% a 3,79%). Para poder llegar a esta solución se tardó 61,91 segundos y se obtuvo un total de 23 soluciones distintas en toda la corrida.

	Nodes		Cuts/	
Node Left	Objective IInf	Best Integer	Best Bound It	Cnt Gap
2503 0	81,5443 302	126,0000	Cuts: 218 13084	0 35,28%
2503 0	83,4176 359	126,0000	Cuts: 357 13269	4 33,80%
2503 0	83,7489 362	126,0000	Cuts: 331 13349	2 33,53%
2503 0	83,7489 381	126,0000	Cuts: 327 13417	3 33,53%
2503 0	83,8862 368	126,0000	Cuts: 99 135174	33,40%
2503 0	83,9134 368	126,0000	Cuts: 346 13602	9 33,40%
2503 0	83,9134 387	126,0000	Cuts: 330 13652	0 33,40%
2503 0	83,9134 317	126,0000	Cuts: 98 136940	33,40%
2503 0	83,9134 345	126,0000	Cuts: 277 13727	7 33,40%
2503 0	83,9309 372	126,0000	Cuts: 77 138533	33,33%
2503 0	83,9334 366	126,0000	Cuts: 270 13878	3 33,33%
2503 0	83,9401 369	126,0000	Cuts: 213 13916	6 33,33%
2503 0	83,9829 365	126,0000	Cuts: 220 13960	3 33,33%
2503 0	84,1994 386	126,0000	Cuts: 263 14004	4 33,18%
2503 0	84,3316 385	126,0000	Cuts: 218 14041	0 33,07%
2503 0	84,3927 379	126,0000	Cuts: 254 14083	3 33,02%
2503 0	84,4140 372	126,0000	Cuts: 230 14113	5 33,00%
2503 0	84,4295 372	126,0000	Cuts: 276 14128	9 32,99%
2503 0	84,4961 368	126,0000	Cuts: 191 14154	9 32,94%
2503 0	84,5117 391	126,0000	Cuts: 202 14173	1 32,93%
2503 0	84,5793 375	126,0000	Cuts: 195 14204	1 32,87%
2503 0	84,6555 376	126,0000	Cuts: 226 14227	9 32,81%
2503 0	84,6806 415	126,0000	Cuts: 228 14253	1 32,79%
2503 0	84,6837 415	126,0000	Cuts: 229 14272	5 32,79%
2503 2	84,6837 376	126,0000	84,6837 142727	32,79%
2543 18	cutoff	126,0000	87,8032 149105	30,31%
2904 185	120,9224 150	126,0000	87,8032 172818	30,31%
3527 700	124,0000 136	126,0000	92,1373 217476	26,88%
* 3687 821 int	egral 0	125,0000	92,1373 227	7015 26,29%
* 3754+ 830	)	124,0000	92,8511	25,12%
* 3847+ 847	7	123,0000	94,6174	23,08%

```
* 3862 796
               integral
                             0
                                    121,0000
                                                   94,6174 235784 21,80%
                                  119,0000
      * 3921+ 673
                                                94,7358
                                                              20,39%
      4399 862
                   114,0000 131 119,0000
                                               97,9269 256813 17,71%
                  114,5556 117 119,0000
                                               103,2137 305334 13,27%
      5584 1702
                                                  103,8593 308105 11,98%
 * 5651 1713 integral
                             0
                                    118,0000
     6668 2030
                 cutoff
                               118,0000
                                             107,1414 341203
                                                                  9,20%
     7737 2399
                 cutoff
                               118,0000
                                             109,0434 379847
                                                                  7,59%
     8426 2303
                 115,7930 178 118,0000
                                             110,3182 409301
                                                                  6,51%
* 8678 2244 integral
                           0
                                   117,0000
                                                 110,8438 416687
                                                                      5,26%
                                             112,5687 447853
    9517 1457
                 infeasible
                               117,0000
                                                                  3,79%
     Elapsed time = 59,11 sec. (19372,82 ticks, tree = 1,60 MB, solutions = 23)
```

Clique cuts applied: 5

Implied bound cuts applied: 19

Flow cuts applied: 49

Mixed integer rounding cuts applied: 233

Zero-half cuts applied: 33

Gomory fractional cuts applied: 13

Root node processing (before b&c):

Real time = 9,53 sec. (3118,72 ticks)

Parallel b&c, 4 threads:

Real time = 52,38 sec. (17132,96 ticks)

Sync time (average) = 5.06 sec.

Wait time (average) =0.01 sec.

-----

Total (root+branch&cut) = 61.91 sec. (20251,68 ticks)

Figura 10: Gráfico Engine Log con solución óptima encontrada incluida la restricción de simetría y el límite de los 15 lavados.

Al igual que en el modelo anterior, en el Scripting Log se puede observar que la cantidad de colores totales utilizados para llegar a la solución óptima fue de 11 colores.

Por último, en la **figura 11** se puede apreciar el Gráfico Statics, en este caso se nota un descenso abrupto entre los segundos 0 y 5 para luego mostrar nuevas soluciones enteras. Además, la curva de best node se va acercando cada vez más a la de best integer a medida que van pasando los segundos hasta llegar a la solución óptima.

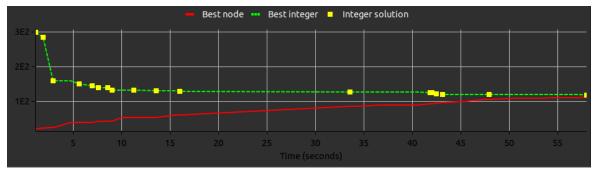


Figura 11: Gráfico Statics hasta el segundo 60 para el modelo con la restricción de simetría y el límite de 15 lavados.

## Paso 6: Comparar el paso 3 y el 5, repetir la prueba sabiendo que existe una solución de 11 lavados.

Ahora se pide comparar dos soluciones de 15 lavados, teniendo en cuenta que en una de ellas se tiene la restricción de simetría (paso 5) y en otra no (paso 3).

Para esta primera comparación, tenemos que en el paso 3 no contamos con la restricción de simetría. Esto genera que no se pueda llegar a una solución y se tenga que cortar la ejecución del programa pasados los diez minutos. Se obtuvo que la mejor solución entera encontrada es de 117 unidades de tiempo con un gap de 9,40%. Por otro lado, en el paso 5 se obtuvieron resultados distintos, agregandose la restricción de simetría. En este caso si se llegó a una solución y el óptimo fue igualmente de 117 unidades de tiempo con un menor gap, de 5,46%. En este paso también se puede destacar que otra de las restricciones a tener en cuenta fue un máximo de 15 lavados, pero solo fueron necesarios 11 lavados. De aquí se concluye que existe una solución de 11 lavados.

Luego se pide exactamente el mismo análisis pero para dos soluciones de 11 lavados en vez de 15. Esto tiene sentido ya que, como se pudo ver en los pasos 4 y 5, hay una solución de 11 lavados y con esta cantidad es posible lavar todas las prendas existentes, no hace falta una cantidad de 15 lavados.

Para esta segunda comparación, tenemos que en el paso 3 no contamos con la restricción de simetría y el máximo de lavados es 11. En este caso no es posible llegar a una solución y pasados varios minutos es necesario cortar el programa. Como se puede ver en la **figura 12**, llega a que la mejor solución entera encontrada es de 117 unidades de tiempo, con un gap de 11,11%. Se obtuvieron 14 soluciones totales.

21085 15403	110,5000	309	117,0000	104,0000	1853746	11,11%
21400 15575	109,0000	238	117,0000	104,0000	1869484	11,11%
21608 15797	113,0000	246	117,0000	104,0000	1894641	11,11%
21903 15864	107,9151	310	117,0000	104,0000	1909161	11,11%
22186 16261	114,0000	244	117,0000	104,0000	1953068	11,11%
22500 16432	115,3750	263	117,0000	104,0000	1968752	11,11%
22707 16593	108,5498	340	117,0000	104,0000	1996222	11,11%
23058 16930	114,0000	202	117,0000	104,0000	2032133	11,11%
23251 16995	108,8154	264	117,0000	104,0000	2049985	11,11%

23521 17391 116,0000 252 **117,0000** 104,0000 2079732 **11,11%** Elapsed time = 233,19 sec. (86871,99 ticks, tree = 362,96 MB, **solutions = 14**)

Figura 12: Gráfico Engine Log con solución óptima encontrada sin incluir la restricción de simetría e incluyendo el límite de los 11 lavados.

En la **figura 13** se puede observar como la mayoría de las soluciones enteras están dentro de los segundos 0 y 15, luego la evolución de la solución entera se mantiene constante durante el resto de la ejecución.



Figura 13: Gráfico Statics hasta el segundo 90 para el modelo sin la restricción de simetría y el límite de 11 lavados.

Por otro lado, en el paso 4 contamos tanto con la restricción de simetría y con el máximo de 11 lavados. En este caso se llegó a una solución en 41,70 segundos. Además se obtuvieron 19 soluciones totales y la solución óptima fue de 117 unidades de tiempo, con un gap de 5,13%. Toda esta información se puede deducir de la **figura 14** donde se muestra el Engine Log.

	Nodes	Cuts/		
Node Left	Objective IIn	f Best Integer	Best Bound	ItCnt Gap
* 3621+	0	117,0000	105,7475	9,62%
3621 0	105,7129 260	117,0000	Cuts: 68 18528	9,62%
3621 0	105,7129 288	117,0000	Cuts: 197 1855	543 9,62%
3621 0	105,7129 241	117,0000	Cuts: 36 18568	9,61%
3621 0	105,7129 249	117,0000	Cuts: 157 1859	908 9,61%
3621 2	105,7380 235	117,0000	105,7524 1860	9,61%
3683 12	111,0000 200	117,0000	108,0000 1941	7,69%
4250 121	114,0000 170	117,0000	111,0000 2248	<b>5,13%</b>

Clique cuts applied: 10

Implied bound cuts applied: 13

Flow cuts applied: 28

Mixed integer rounding cuts applied: 118

Zero-half cuts applied: 8

Multi commodity flow cuts applied: 2 Gomory fractional cuts applied: 10

```
Root node processing (before b&c):

Real time = 14,97 sec. (4922,40 ticks)

Parallel b&c, 4 threads:

Real time = 26,73 sec. (9043,21 ticks)

Sync time (average) = 2,93 sec.

Wait time (average) = 0,01 sec.

Total (root+branch&cut) = 41,70 sec. (13965,61 ticks)
```

Figura 14: Gráfico Engine Log con solución óptima encontrada incluida la restricción de simetría y el límite de los 11 lavados.

Teniendo en cuenta que la restricción impone un máximo de 11 lavados, en la solapa de Scripting Log se puede apreciar que se usa esa misma cantidad de lavados para distribuir los nodos.

En la **figura 15** se muestra el gráfico de Statics para este modelo donde se pueden observar las 19 soluciones enteras totales durante los 40 segundos aproximadamente de corrida.

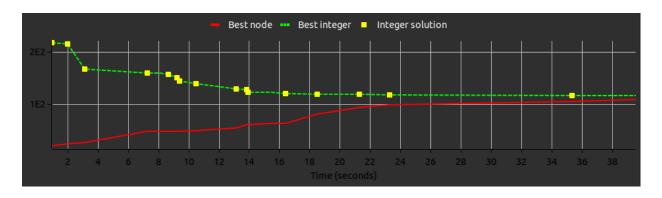


Figura 15: Gráfico Statics hasta el segundo 40 para el modelo con la restricción de simetría y el límite de 11 lavados.

# Paso 7: Comparar en el informe la heurística (paso 1) con la solución mediante programación lineal entera.

En el caso de la heurística que se tiene en el paso 1, se obtuvo una solución óptima de 123 unidades de tiempo para poder realizar el lavado de todas las prendas, con un total de 10 grupos de lavado. Mientras que, en el caso de la solución obtenida mediante programación lineal entera, obtuvimos diferentes resultados dependiendo de la alternativa utilizada, entre estos están:

- En el paso 2, corriendo el código sin cambios, no se obtuvo una solución y se frenó la ejecución luego de pasado cierto tiempo de corrida. El mejor resultado obtenido fue de 119 unidades de tiempo.
- En el paso 3, corriendo el código con la restricción de 15 lavados, de igual manera no se obtuvo una solución pero el mejor resultado obtenido fue de 117 unidades de tiempo.
- En el paso 4, corriendo el código original con la restricción de simetría, el programa pudo terminar por sí solo, llegando a una solución. Como solución óptima se tiene 117 unidades de tiempo y para llegar a la misma se utilizaron 11 grupos de lavado.

- En el paso 5, corriendo el código con las restricciones de 15 lavados y la de simetría, se llega a una solución óptima en un muy corto periodo de tiempo (1 minuto aproximadamente) y esta sigue siendo de 117 unidades de tiempo. Al igual que en el paso anterior, se llega a esta solución utilizando 11 grupos de lavado.
- Se puede decir que la mejor solución resulta en el punto 6 cuando se modifica la restricción de 15 lavados a 11 lavados, que son los justos y necesarios que se necesitan para poder minimizar el tiempo total de lavado y la cantidad de grupos de lavado. En este caso se obtiene la solución óptima en el menor tiempo posible, de 40 segundos. En el caso de que se intente probar con 10 lavados o menos, el problema ya no tendría solución, dando un mejor resultado entero "inviable". Se puede verificar en la **figura 16**.

Cuts/

```
Node Left
                           Objective IInf Best Integer
                                                            Best Bound
                                                                           ItCnt
                                                                                   Gap
                          0
                                 0
                                          infeasible
                                                                          1124
Root node processing (before b&c):
 Real time
                               0,33 sec. (135,29 ticks)
Parallel b&c, 4 threads:
 Real time
                               0,00 sec. (0,00 ticks)
                               0.00 sec.
 Sync time (average) =
 Wait time (average) =0.00 sec.
Total (root+branch&cut) =
                               0,33 sec. (135,29 ticks)
```

**Nodes** 

Figura 16: Gráfico Engine Log sin solución, incluida la restricción de simetría y el límite de 10 lavados.

En comparación a la heurística realizada, se puede concluir que hay una diferencia de 6 unidades de tiempo con respecto a la solución óptima de programación lineal entera. Es decir que, teniendo en cuenta las dos soluciones de tiempo de lavado, la mejor fue la de programación lineal entera, siendo de 117 unidades de tiempo contra 123 unidades de tiempo.

Sin embargo, en la heurística se tiene la posibilidad de utilizar 10 grupos de lavado en vez de 11, como se utiliza en la solución óptima de programación lineal entera. En este caso, teniendo en cuenta la cantidad de grupos de lavado, la conclusión sería inversa. Es decir, es mejor la solución de la heurística en comparación a la obtenida en programación lineal entera.

Ambas conclusiones suceden debido a que en el caso de la heurística se prioriza el armado de la menor cantidad de grupos de lavado/cantidad de colores. En cambio, en el caso de la solución por programación lineal entera se prioriza minimizar el tiempo de lavado total.

#### Conclusión final

En primer lugar, se tuvieron 4 entregas parciales para poder finalizar el trabajo práctico de la materia. En cada una de las instancias se plantearon diferentes situaciones para poder llegar a diversas conclusiones y objetivos.

En la primera instancia de entrega, se tenía que programar una heurística a partir de los conocimientos previos e investigación propia. Como bien no sabía por donde arrancar a resolver la heurística ni cuál era el objetivo de la misma, mi primera idea fue resolverlo con la lógica con la cual se resuelve un algoritmo.

El trabajo lo desarrollé en C++ ya que estoy familiarizada con el lenguaje y tiene muchos atajos posibles. Por lo tanto, primero plantee la idea de generar los grupos de lavado (sin importar cuantos fuesen) siempre respetando que las prendas que se encuentran en cada uno de estos grupos fueran compatibles entre sí.

Luego, para poder calcular el tiempo total de lavado, se obtuvo el tiempo total de lavado a través de la sumatoria de los mayores tiempos de lavado de cada uno de los grupos formados. De esta manera, priorice el armado de grupos antes del tiempo total que podría llegar a tardar realizar todos los lavados.

En la segunda instancia, la idea fue realizar mejoras a la heurística desarrollada en la primera instancia. Corriendo esta heurística sobre la nueva instancia de la segunda entrega me daba un tiempo de lavado bastante más grande que en la primera instancia (al tratarse de una mayor cantidad de prendas, era de esperarse). Por esta razón, decidí realizarle mejoras al código y reorganizar la formación de grupos de lavado, para que de esta forma se siga respetando la formación de grupos a partir de prendas compatibles y además se tenga un menor tiempo de lavado por grupo y, por consiguiente, un menor tiempo de lavado total. Se pudo reducir el tiempo a la mitad del resultado original obtenido.

En la tercera instancia, la idea fue modelizar el problema propuesto en las primeras dos instancias a través de programación lineal entera, sin implementarlo en un solver. No fue necesario desarrollar código en esta parte pero me permitió pensar diferentes alternativas para la resolución del ejercicio.

Finalmente, en esta última entrega, considero que, si bien el algoritmo de ordenamiento por incompatibilidades implementado no tiene el mejor tiempo de lavado de prendas, si tiene una buena mínima cantidad de grupos de lavado para las prendas totales. Estas últimas conclusiones pueden obtenerse comparando la solución de programación lineal entera con la heurística desarrollada.

Es así como se concluye con el trabajo práctico de la materia. Considero que los trabajos realizados fueron útiles y destaco el orden en el que fueron dados debido a que a medida que se iban realizando y practicando iban cerrando ideas que quedaban pendientes de clases o temas anteriores, ya que la materia tiene una forma de resolución de problemas que generalmente uno no está acostumbrado a pensar y es por eso que la práctica es esencial para el entendimiento de la misma.