OPTIMIZACIÓN DE LA ASIGNACIÓN CONDUCTORES-VIAJES EN UNA EMPRESA DE TRANSPORTE: UN ALGORITMO DE MEJORAS BASADO EN UN MODELO DE PROGRAMACIÓN LINEAL ENTERA

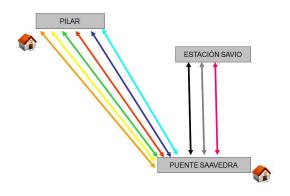
María Eugenia Alvarado¹, Graciela Nasini^{1,2}, Daniel Severin^{1,2}

¹ Universidad Nacional de Rosario

²CONICET

Septiembre 2013

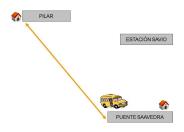




- Aprox. 700 viajes diarios en días de semana, 500 en fin de semana.
- 200 conductores
- 95 coches en dos depósitos

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

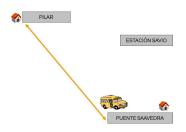


- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

Ramal naranja: duración 3hs

(Jornada laboral:**8hs**)



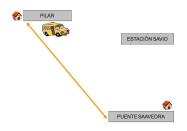
• 2 viajes \rightarrow 6:30hs

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

• Ramal naranja: duración 3hs

(Jornada laboral:**8hs**)



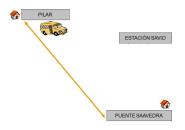
• 2 viajes \rightarrow 6:30hs

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

Ramal naranja: duración 3hs

(Jornada laboral:8hs)



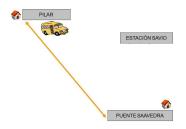
• 2 viajes → 6:30hs→ horas perdidas

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

Ramal naranja: duración 3hs

(Jornada laboral:**8hs**)



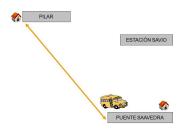
- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 1:

Ramal naranja: duración 3hs

(Jornada laboral:**8hs**)



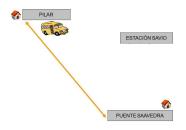
- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - → ineficiencia

Ejemplo 1:

Ramal naranja: duración 3hs

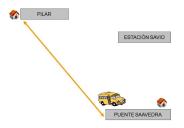
(Jornada laboral:**8hs**)



- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs

Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 ineficiencia

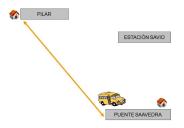
Ejemplo 1:



- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs

Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 → ineficiencia

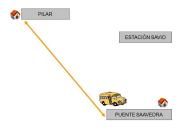
Ejemplo 1:



- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs \rightarrow horas extras

Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 → ineficiencia

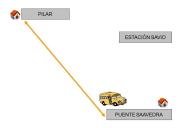
Ejemplo 1:



- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes \rightarrow 9:45hs \rightarrow horas extras y coche cruzado

Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 ineficiencia

Ejemplo 1:



- 2 viajes \rightarrow 6:30hs \rightarrow horas perdidas
- 3 viajes → 9:45hs → horas extras y coche cruzado

 problemas con Mantenimiento.

- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 2:

• Ramales Estación Savio-Puente Saavedra:





- Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 - --- ineficiencia

Ejemplo 2:

Ramales Estación Savio-Puente Saavedra:



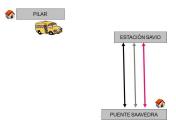


 La capacidad del depósito Puente Saavedra es insuficiente para los coches necesarios para cubrir estos viajes.

Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 ineficiencia

Ejemplo 2:

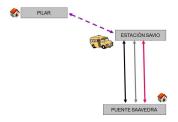
• Ramales Estación Savio-Puente Saavedra:



Originalmente, los conductores cubrían viajes de un único ramal
 ineficiencia

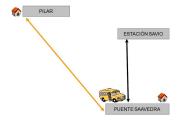
Ejemplo 2:

• Ramales Estación Savio-Puente Saavedra:

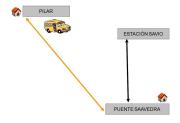


"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en horas extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"

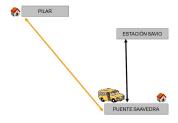
"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en horas extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



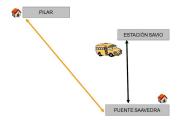
"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



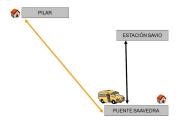
"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



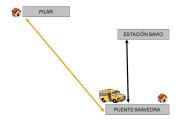
"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



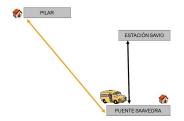
"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"



- duración jornada laboral: 8:15 hs.
- menos horas extras y sin coche cruzado

"Combinar viajes de distintos ramales para optimizar en Hs extras, viajes vacíos y problemas con Mantenimiento"

Ejemplo: 2 viajes ramal naranja + 2 viajes ramal negro



- duración jornada laboral: 8:15 hs.
- menos horas extras y sin coche cruzado

Combinar 700 viajes → más de 20000 jornadas posibles

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

• Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

- Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.
- Respeten los descansos establecidos por el gremio de conductores.

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

- Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.
- Respeten los descansos establecidos por el gremio de conductores.
- La duración de la jornada está comprendida entre 6:30 y 9:30 hs.

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

- Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.
- Respeten los descansos establecidos por el gremio de conductores.
- La duración de la jornada está comprendida entre 6:30 y 9:30 hs.

...y minimizando la cantidad total de horas extras

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

- Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.
- Respeten los descansos establecidos por el gremio de conductores.
- La duración de la jornada está comprendida entre 6:30 y 9:30 hs.

...y minimizando la cantidad total de horas extras

Problema NP-Difícil

Asignar los 700 viajes a los conductores de forma tal que:

- Las jornadas laborales comiencen y finalicen en el mismo depósito.
- Respeten los descansos establecidos por el gremio de conductores.
- La duración de la jornada está comprendida entre 6:30 y 9:30 hs.

...y minimizando la cantidad total de horas extras

Problema NP-Difícil



Herramientas comerciales — IVU.Plan (ZIB-Berlín)

EJEMPLOS DE SALIDAS DE IVU.PLAN

- 0 ←→ Estación Savio
- 1 \longleftrightarrow Puente Saavedra
- \bullet 2 \longleftrightarrow Pilar

Conductor 1:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Descanso | Descanso |
|--------|-----------------|-----------|----------|----------|
| | | | | mínimo |
| 7:23 | 79 | 2–1 | 31 | 10 |
| 9:13 | 107 | 1–2 | 13 | 14 |
| 11:13 | 82 | 2–1 | 26 | 10 |
| 13:01 | 108 | 1–2 | _ | _ |

EJEMPLOS DE SALIDAS DE IVU.PLAN

- 0 ←→ Estación Savio
- 1 ←→ Puente Saavedra
- 2 \longleftrightarrow Pilar

Conductor 1:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Descanso | Descanso |
|--------|-----------------|-----------|----------|----------|
| | | | | mínimo |
| 7:23 | 79 | 2–1 | 31 | 10 |
| 9:13 | 107 | 1–2 | 13 | 14 |
| 11:13 | 82 | 2–1 | 26 | 10 |
| 13:01 | 108 | 1–2 | _ | _ |

No respeta los tiempos de descanso

EJEMPLOS DE SALIDAS DE IVU.PLAN

Conductor 2:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:42 | 83 | 2–1 | 26 |
| 16:31 | 88 | 1–2 | 21 |
| 18:20 | 123 | 2–1 | 16 |
| 20:39 | 84 | 1–2 | _ |

duración jornada = 7:39 hs. \rightarrow 21 minutos perdidos

Conductor 3:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:30 | 85 | 2–1 | 23 |
| 16:18 | 80 | 1–2 | 20 |
| 17:58 | 170 | 2–1 | 27 |
| 21:15 | 61 | 1-0 | 0 |
| 22:16 | 30 | 0–2 | _ |

duración jornada = 8:40 hs. \rightarrow 40 minutos extras

EJEMPLOS DE SALIDAS DE IVU.PLAN

Conductor 2:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:42 | 83 | 2–1 | 26 |
| 16:31 | 88 | 1–2 | 21 |
| 18:20 | 123 | 2–1 | 16 |
| 20:39 | 84 | 1–2 | _ |

duración jornada = 7:39 hs. \rightarrow 21 minutos perdidos

Conductor 3:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:30 | 85 | 2–1 | 23 |
| 16:18 | 80 | 1–2 | 20 |
| 17:58 | 170 | 2–1 | 27 |
| 21:15 | 61 | 1–0 | 0 |
| 22:16 | 30 | 0–2 | _ |

duración jornada = 8:40 hs. \rightarrow 40 minutos extras

EJEMPLOS DE SALIDAS DE IVU.PLAN

Conductor 2:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:30 | 85 | 2–1 | 36 |
| 16:31 | 88 | 1–2 | 21 |
| 18:20 | 123 | 2–1 | 16 |
| 20:39 | 84 | 1–2 | _ |

duración jornada = 7:51 hs. \rightarrow 9 minutos perdidos

Conductor 3:

| Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Descanso |
|--------|-----------------|-------------|----------|
| 14:42 | 83 | 2–1 | 13 |
| 16:18 | 80 | 1–2 | 20 |
| 17:58 | 170 | 2–1 | 27 |
| 21:15 | 61 | 1–0 | 0 |
| 22:16 | 30 | 0–2 | _ |

duración jornada = 8:28 hs. $\rightarrow 28$ minutos extras

SOLUCIÓN DE LA EMPRESA



Un día de trabajo:

| | Solución de IVU.Plan | Solución de la empresa |
|----------------------|----------------------|------------------------|
| Jornadas infactibles | 10 | 8 |
| Minutos extras | 1869 | 1827 |

- 2 jornadas infactibles menos
- 42 minutos extras menos

OBJETIVOS

Teoría de Grafos + PLE

Mejorar la performance de la estrategia actual de la empresa

OBJETIVOS

Teoría de Grafos + PLE

Mejorar la performance de la estrategia actual de la empresa

1er Tarea — Obtener un modelo de PLE que considere todos los convenios particulares con los trabajadores de la empresa y optimice la cantidad de horas extras.

- Si viene de (1) → descansa en (0) cualquier valor entre 5 y 35 minutos.
 Cuando vuelve hacia (1) debe descansar al menos 10 minutos.
- Si viene de (2) → no descansa en 0 y descansa en (1) lo correspondiente a los dos viajes (2-0 + 0-1)

| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|---|--------|-----------------|-----------|----------|----------|
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | | |
| i | 22:45 | 60 | 0-1 | | |

- Si viene de (1) → descansa en (0) cualquier valor entre 5 y 35 minutos.
 Cuando vuelve hacia (1) debe descansar al menos 10 minutos.
- Si viene de (2) → no descansa en 0 y descansa en (1) lo correspondiente a los dos viajes (2-0 + 0-1)

| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|---|--------|-----------------|-----------|--|----------|
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |
| i | 22:45 | 60 | 0-1 | $max\left\{10, \frac{8}{60} \times d(i)\right\}$ | 45 |

- Si viene de (1) → descansa en (0) cualquier valor entre 5 y 35 minutos.
 Cuando vuelve hacia (1) debe descansar al menos 10 minutos.
- Si viene de (2) → no descansa en 0 y descansa en (1) lo correspondiente a los dos viajes (2-0 + 0-1)

| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|----|--------|-----------------|-----------|--|----------|
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |
| i | 22:45 | 60 | 0-1 | $max\left\{10, \frac{8}{60} \times d(i)\right\}$ | 45 |
| i' | 22:15 | 90 | 2-1 | 12 | 45 |

Solución: por cada viaje de $0-1 \longrightarrow Se$ crea un viaje mellizo 2-1.

- Si viene de (1) → descansa en (0) cualquier valor entre 5 y 35 minutos.
 Cuando vuelve hacia (1) debe descansar al menos 10 minutos.
- Si viene de (2) → no descansa en 0 y descansa en (1) lo correspondiente a los dos viajes (2-0 + 0-1)

| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|----|--------|-----------------|-----------|--|----------|
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |
| i | 22:45 | 60 | 0-1 | $max\left\{10, \frac{8}{60} \times d(i)\right\}$ | 45 |
| i' | 22:15 | 90 | 2-1 | 12 | 45 |

Solución: por cada viaje de $0-1 \longrightarrow Se$ crea un viaje mellizo 2-1.

Observacion: entre i e i', solo debe cubrirse uno de los dos

$$V = \{$$
Viajes a cubrir $\}$ y $K = \{$ Conductores $\}$

$$V = \{$$
Viajes a cubrir $\}$ y $K = \{$ Conductores $\}$

Variables de asignación:

$$x(k, v) = \begin{cases} 1 & \text{si el conductor } k \text{ toma el viaje } v \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

$$V = \{ Viajes \ a \ cubrir \}$$
 y $K = \{ Conductores \}$

Variables de asignación:

$$x(k, v) = \begin{cases} 1 & \text{si el conductor } k \text{ toma el viaje } v \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

Restricciones: "Todo viaje de V debe ser cubierto por algún conductor"

$$\sum_{k \in K} x(k, v) = 1, \qquad \forall v \in V, \ i(v) \neq 0.$$
 (1)

$$\sum_{k \in K} [x(k, v) + x(k, v')] = 1, \quad \forall v \in V, \ i(v) = 0.$$
 (2)

$$V = \{$$
Viajes a cubrir $\}$ y $K = \{$ Conductores $\}$

Variables de asignación:

$$x(k, v) = \begin{cases} 1 & \text{si el conductor } k \text{ toma el viaje } v \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

Restricciones: "Todo viaje de V debe ser cubierto por algún conductor"

$$\sum_{k \in K} x(k, \nu) = 1, \qquad \forall \nu \in V, \ i(\nu) \neq 0.$$
 (1)

$$\sum_{k \in K} [x(k, v) + x(k, v')] = 1, \quad \forall v \in V, \ i(v) = 0.$$
 (2)

"Si los viajes u y v no pueden ser asignados al mismo conductor

$$x(k,u) + x(k,v) \le 1, \forall k \in K$$
".

¿ Cómo determinamos los pares de viajes uv que no pueden ser asignados a un mismo conductor?

¿ Cómo determinamos los pares de viajes *uv* que no pueden ser asignados a un mismo conductor? — digrafo de compatibilidad

¿ Cómo determinamos los pares de viajes uv que no pueden ser asignados a un mismo conductor? — digrafo de compatibilidad Ejemplo:

| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v)-f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|---|--------|-----------------|-----------|----------|----------|
| a | 14:30 | 85 | 2-1 | 11 | 45 |
| b | 14:42 | 83 | 2-1 | 11 | 45 |
| c | 16:18 | 80 | 1-2 | 10 | 45 |
| d | 16:31 | 88 | 1-2 | 11 | 45 |
| e | 17:58 | 170 | 2-1 | 22 | 45 |
| f | 18:20 | 123 | 2-1 | 16 | 45 |
| g | 20:39 | 84 | 1-2 | 11 | 45 |
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |

¿ Cómo determinamos los pares de viajes uv que no pueden ser asignados a un mismo conductor? — digrafo de compatibilidad Ejemplo:

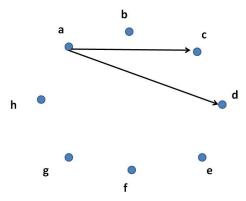
| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|---|--------|-----------------|-------------|----------|----------|
| a | 14:30 | 85 | 2-1 | 11 | 45 |
| b | 14:42 | 83 | 2-1 | 11 | 45 |
| c | 16:18 | 80 | 1-2 | 10 | 45 |
| d | 16:31 | 88 | 1-2 | 11 | 45 |
| e | 17:58 | 170 | 2-1 | 22 | 45 |
| f | 18:20 | 123 | 2-1 | 16 | 45 |
| g | 20:39 | 84 | 1-2 | 11 | 45 |
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |

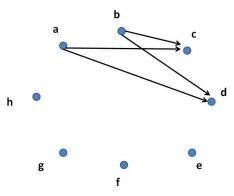
 $a \rightarrow$ Llega a 1 a las 15:55 \longrightarrow buscamos un v que salga de 1 entre las 16:06 y 16:40

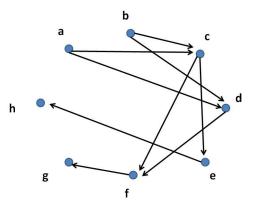
¿ Cómo determinamos los pares de viajes uv que no pueden ser asignados a un mismo conductor? — digrafo de compatibilidad Ejemplo:

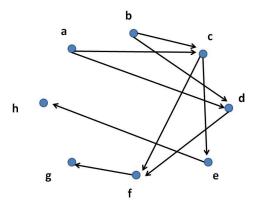
| | Salida | Duración $d(v)$ | i(v) - f(v) | Desc.Mín | Desc.Máx |
|---|--------|-----------------|-------------|----------|----------|
| a | 14:30 | 85 | 2-1 | 11 | 45 |
| b | 14:42 | 83 | 2-1 | 11 | 45 |
| c | 16:18 | 80 | 1-2 | 10 | 45 |
| d | 16:31 | 88 | 1-2 | 11 | 45 |
| e | 17:58 | 170 | 2-1 | 22 | 45 |
| f | 18:20 | 123 | 2-1 | 16 | 45 |
| g | 20:39 | 84 | 1-2 | 11 | 45 |
| h | 21:15 | 61 | 1-0 | 0 ó 5 | 35 |

 $a \rightarrow$ Llega a 1 a las 15:55 \longrightarrow buscamos un v que salga de 1 entre las 16:06 y $16:40 \rightarrow c$ ó d

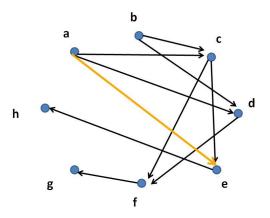








 $(u, v) \in A$ si el viaje v puede ser tomado inmediatamente después del viaje u



 $(u, v) \in A$ si el viaje v puede ser tomado inmediatamente después del viaje u Observación:

Los viajes a y e pueden ser asignados a un mismo conductor aunque $(a,e) \notin A$

- existe un *uv*-camino en *D*
- T(u,v): Tiempo mínimo necesario para realizar u y v en la misma jornada laboral $\longrightarrow T(u,v) \le 9$: 30hs (570 minutos).

- existe un *uv*-camino en *D*
- T(u,v): Tiempo mínimo necesario para realizar u y v en la misma jornada laboral $\longrightarrow T(u,v) \le 9$: 30hs (570 minutos).

Restricciones de compatibilidad:

Si u y v no pueden estar en la misma jornada laboral $\rightarrow (u,v) \notin A^+$.

$$x(k,u) + x(k,v) \le 1, \ \forall k \in K \quad \forall (u,v) : (u,v) \notin A^+ \quad \land \quad (v,u) \notin A^+.$$
 (3)

- existe un *uv*-camino en *D*
- T(u,v): Tiempo mínimo necesario para realizar u y v en la misma jornada laboral $\longrightarrow T(u,v) \le 9$: 30hs (570 minutos).

Restricciones de compatibilidad:

Si u y v no pueden estar en la misma jornada laboral $\rightarrow (u,v) \notin A^+$.

$$x(k,u) + x(k,v) \le 1, \ \forall k \in K \quad \forall (u,v) : \ (u,v) \notin A^+ \quad \land \quad (v,u) \notin A^+.$$
 (3)

Observación:

Dado $(u,v) \in A^+ \setminus A$, la restricción anterior no evita que se asigne a un conductor el viaje v inmediatamente después de u.

- existe un *uv*-camino en *D*
- T(u, v): Tiempo mínimo necesario para realizar u y v en la misma jornada laboral $\longrightarrow T(u, v) \le 9$: 30hs (570 minutos).

Restricciones de compatibilidad:

Si u y v no pueden estar en la misma jornada laboral $\rightarrow (u,v) \notin A^+$.

$$x(k,u) + x(k,v) \le 1, \ \forall k \in K \quad \forall (u,v) : (u,v) \notin A^+ \quad \land \quad (v,u) \notin A^+. \tag{3}$$

Observación:

Dado $(u,v) \in A^+ \setminus A$, la restricción anterior no evita que se asigne a un conductor el viaje v inmediatamente después de u.

$$\sum_{w \in \delta_A^+(u)} x(k, w) \ge x(k, u) + x(k, v) - 1, \ \forall k \in K \ \forall (u, v) \in A^+ \setminus A, \tag{4}$$

$$\sum_{w \in \delta_A^-(v)} x(k, w) \ge x(k, u) + x(k, v) - 1, \ \forall k \in K \ \forall (u, v) \in A^+ \setminus A. \tag{5}$$

RESTRICCIONES POR CONVENIOS RESPECTO A LA JORNADA LABORAL

Convenios:

- No puede haber jornadas de una vuelta.
- La duración total debe ser mayor a 390 minutos y menor a 570 minutos.
- Comienza y finaliza en el mismo depósito.

RESTRICCIONES POR CONVENIOS RESPECTO A LA JORNADA LABORAL

Convenios:

- No puede haber jornadas de una vuelta.
- La duración total debe ser mayor a 390 minutos y menor a 570 minutos.
- Comienza y finaliza en el mismo depósito.

 $J = \{(u, v) \in A^+ : u \text{ y } v \text{ son posibles primer y último viaje de un conductor}\}$

RESTRICCIONES POR CONVENIOS RESPECTO A LA JORNADA LABORAL

Convenios:

- No puede haber jornadas de una vuelta.
- La duración total debe ser mayor a 390 minutos y menor a 570 minutos.
- Comienza y finaliza en el mismo depósito.

$$J = \{(u, v) \in A^+ : u \text{ y } v \text{ son posibles primer y último viaje de un conductor}\}$$

"Si $(u,v) \notin J$ ningún conductor podrá tener asignado a u como primer viaje y a v como último viaje"

$$[x(k,u) + x(k,v)] - \left[\sum_{w \in \delta_{A^{+}}^{-}(u)} x(k,w) + \sum_{w \in \delta_{A^{+}}^{+}(v)} x(k,w)\right] \le 1,$$

$$\forall k \in K \ \forall (u,v) \in A^{+} \setminus J \quad (6)$$

"Minimizar las horas extras"

T(u,v): Tiempo mín. necesario para tomar u y v en la misma jornada laboral

$$P = \{(u, v) \in J : T(u, v) \ge 480 \text{ minutos}\}$$

"Minimizar las horas extras"

T(u,v): Tiempo mín. necesario para tomar u y v en la misma jornada laboral

$$P = \{(u, v) \in J : T(u, v) \ge 480 \text{ minutos}\}$$

Dada una asignación $x \in \{0,1\}^{|K| \times |V|}$, definimos nuevas variables:

 $y(u,v) = \begin{cases} 1 & \text{si } u \text{ es el primer viaje que toma un conductor } k \text{ y } v \text{ el último.} \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$

"Minimizar las horas extras"

T(u,v): Tiempo mín. necesario para tomar u y v en la misma jornada laboral

$$P = \{(u, v) \in J : T(u, v) \ge 480 \text{ minutos}\}$$

Dada una asignación $x \in \{0,1\}^{|K| \times |V|}$, definimos nuevas variables:

 $y(u,v) = \begin{cases} 1 & \text{si } u \text{ es el primer viaje que toma un conductor } k \text{ y } v \text{ el último.} \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$

$$min \sum_{(u,v) \in P} (T(u,v) - 480)y(u,v)$$

"Minimizar las horas extras"

T(u,v): Tiempo mín. necesario para tomar u y v en la misma jornada laboral

$$P = \{(u, v) \in J : T(u, v) \ge 480 \text{ minutos}\}$$

Dada una asignación $x \in \{0,1\}^{|K| \times |V|}$, definimos nuevas variables:

 $y(u,v) = \begin{cases} 1 & \text{si } u \text{ es el primer viaje que toma un conductor } k \text{ y } v \text{ el último.} \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$

$$min \sum_{(u,v) \in P} (T(u,v) - 480)y(u,v)$$

¿Cómo modelamos el comportamiento de y?

"Minimizar las horas extras"

T(u, v): Tiempo mín. necesario para tomar u y v en la misma jornada laboral

$$P = \{(u, v) \in J : T(u, v) \ge 480 \text{ minutos}\}$$

Dada una asignación $x \in \{0,1\}^{|K| \times |V|}$, definimos nuevas variables:

$$y(u,v) = \begin{cases} 1 & \text{si } u \text{ es el primer viaje que toma un conductor } k \text{ y } v \text{ el último.} \\ 0 & \text{si no} \end{cases}$$

$$min \sum_{(u,v) \in P} (T(u,v) - 480)y(u,v)$$

¿Cómo modelamos el comportamiento de y?

$$y(u,v) \geq x(k,u) + x(k,v) - 1 - \sum_{w \in \delta_{A^+}^-(u)} x(k,w) - \sum_{w \in \delta_{A^+}^+(v)} x(k,w),$$

$$\forall k \in K \ \forall (u,v) \in P$$

Modelo para el PACV:

$$minimizar \sum_{(u,v)\in P} (T(u,v) - 480)y(u,v)$$

sujeto a

$$\sum_{k \in K} x(k, v) = 1, \qquad \forall v \in V, i(v) \neq 0$$

$$\sum_{k \in K} [x(k, v) + x(k, v')] = 1, \qquad \forall v \in V, i(v) = 0$$

$$x(k,u) + x(k,v) \le 1,$$
 $\forall k \in K, \ \forall (u,v) : (u,v) \notin A^+ \land (v,u) \notin A^+$

$$\sum_{w \in \delta_{+}^{+}(u)} x(k, w) \ge x(k, u) + x(k, v) - 1, \qquad \forall k \in K, \ \forall (u, v) \in A^{+} \setminus A$$

$$\sum_{w \in \delta_{\tau}(v)} x(k,w) \ge x(k,u) + x(k,v) - 1, \qquad \forall k \in K, \ \forall (u,v) \in A^+ \setminus A$$

$$x(k,u) - \sum_{w \in \delta_{+}^{-}(u)} x(k,w) + x(k,v) - \sum_{w \in \delta_{+}^{+}(v)} x(k,w) \le 1, \qquad \forall k \in K, \ \forall (u,v) \in A^{+} \setminus J$$

$$y(u,v) \ge x(k,u) - \sum_{w \in \delta_{+}^{-}(u)} x(k,w) + x(k,v) - \sum_{w \in \delta_{+}^{+}(v)} x(k,w) - 1, \ \forall k \in K, \ \forall (u,v) \in P$$

$$\begin{aligned} x(k,v) &\in \{0,1\}, \\ y(u,v) &\in \{0,1\}, \end{aligned} \qquad \forall v \in V, \ \forall k \in K \\ \forall (u,v) \in P. \end{aligned}$$

EXPERIENCIA COMPUTACIONAL

- Instancia real de la empresa para un día Domingo: 484 viajes y 118 conductores.
 - Digrafo $D \longrightarrow 563$ vértices, 5.208 arcos.
 - Digrafo $D^+ \longrightarrow 44.712$ arcos.
 - Variables binarias: 76.251
 - Restricciones: más de 13 millones
 - CPLEX no resuelve la relajación lineal.

EXPERIENCIA COMPUTACIONAL

- Instancia real de la empresa para un día Domingo: 484 viajes y 118 conductores.
 - Digrafo $D \longrightarrow 563$ vértices, 5.208 arcos.
 - Digrafo $D^+ \longrightarrow 44.712$ arcos.
 - Variables binarias: 76.251
 - Restricciones: más de 13 millones
 - CPLEX no resuelve la relajación lineal.
- Instancias con viajes correspondientes a 2 o 3 jornadas laborales son resueltas en menos de un segundo.

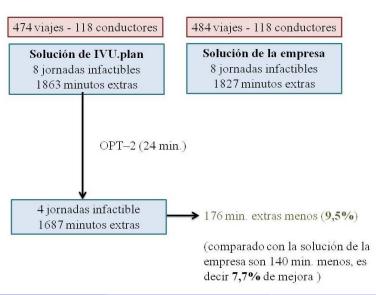
ALGORITMO DE MEJORA

OPT-2:

Dada una asignación conductores-viaje:

- Ordenar todas las jornadas (factibles o no) de mayor a menor duración.
- Resolver el PLE sobre el conjunto de viajes correspondiente a los asignados a la peor jornada y otra jornada mejor (recorriendo la lista de jornadas de menor a mayor duración).
- Si la solución del PLE mejora ambas jornadas, sacar de la lista la nueva jornada de mayor duración.
- Caso contrario, sacar de la lista la jornada de mayor duración original

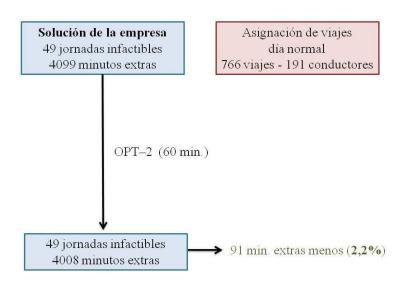
MEJORANDO LA SOLUCIÓN DE IVU



CONCLUSIONES

- Desarrollamos un modelo de PLE que contempla todos los convenios específicos con los trabajadores de la empresa que no son implementables en IVU.Plan.
- Basados en el modelo, diseñamos un algoritmo de mejora para disminuir las infactibilidades y la cantidad de horas extras de una asignación Conductores-Viajes dada por IVU.Plan.
- Las pruebas sobre los viajes correspondientes a los fines de semana permitieron disminuir horas extras que, en un mes, equivalen económicamente a 2 sueldos de conductores.
- Las mejoras obtenidas superan en un 7.7 % de hs. extras a lo obtenido con la actual metodología de la empresa.
- Respecto a las jornadas infactibles, la mejora es de 5 jornadas.
- Las mejoras se obtienen en menos de media hora mientras que la actual metodología de la empresa requiere de un día de trabajo completo de dos empleados.

Y AHORA... SOBRE LOS DÍAS DE SEMANA



• Evaluar la mejora que produce nuestro algoritmo sobre la solución brindada por IVU para los días de semana.

- Evaluar la mejora que produce nuestro algoritmo sobre la solución brindada por IVU para los días de semana.
- Evaluar nuevas reglas de "optimización local" que nos permitan mejorar la performance de nuestro algoritmo.
- Incorporar a la función objetivo:
 - "costo-beneficio" de los viajes vacíos,

- Evaluar la mejora que produce nuestro algoritmo sobre la solución brindada por IVU para los días de semana.
- Evaluar nuevas reglas de "optimización local" que nos permitan mejorar la performance de nuestro algoritmo.
- Incorporar a la función objetivo:
 - "costo-beneficio" de los viajes vacíos,
 - costo de la "infactibilidad".

- Evaluar la mejora que produce nuestro algoritmo sobre la solución brindada por IVU para los días de semana.
- Evaluar nuevas reglas de "optimización local" que nos permitan mejorar la performance de nuestro algoritmo.
- Incorporar a la función objetivo:
 - "costo-beneficio" de los viajes vacíos,
 - costo de la "infactibilidad".
- Diseñar, en base a este algoritmo, una herramienta "amigable" que permita ser operada por el personal administrativo de la empresa.

Gracias!