

# **Planificación de la producción a corto y mediano plazo en industrias de procesos batch**

**Yanina Fumero**



**Seminario “Carlos Segovia Fernández”  
Santa Fe, 28 de octubre de 2016**

# Agenda

---

- ❑ **Motivación**
- ❑ **Plantas batch multiproducto multietapa**
- ❑ **Algunos problemas abordados**
- ❑ **Modelos de optimización y estrategias de resolución**
- ❑ **Ejemplos ilustrativos – Casos de estudio**
- ❑ **Conclusiones**

# Motivación

## → TOMA DE DECISIONES

Se clasifica en 3 niveles:

- **Estratégico** (decisiones de localización, infraestructura, capacidad, etc.)
- **Táctico** (plan de producción, decisiones de compras, niveles de inventario, etc.)
- **Operativo** (scheduling de la producción, programación detallada de tareas, envíos de productos, etc.)



# Motivación

---

- En general, hay escasa integración entre estos niveles de decisión.
- Existe una tendencia a **desacoplar** los problemas teniendo en cuenta los distintos tipos de decisiones a resolver (diseño, planeamiento, scheduling). Esquemas de descomposición jerárquica.

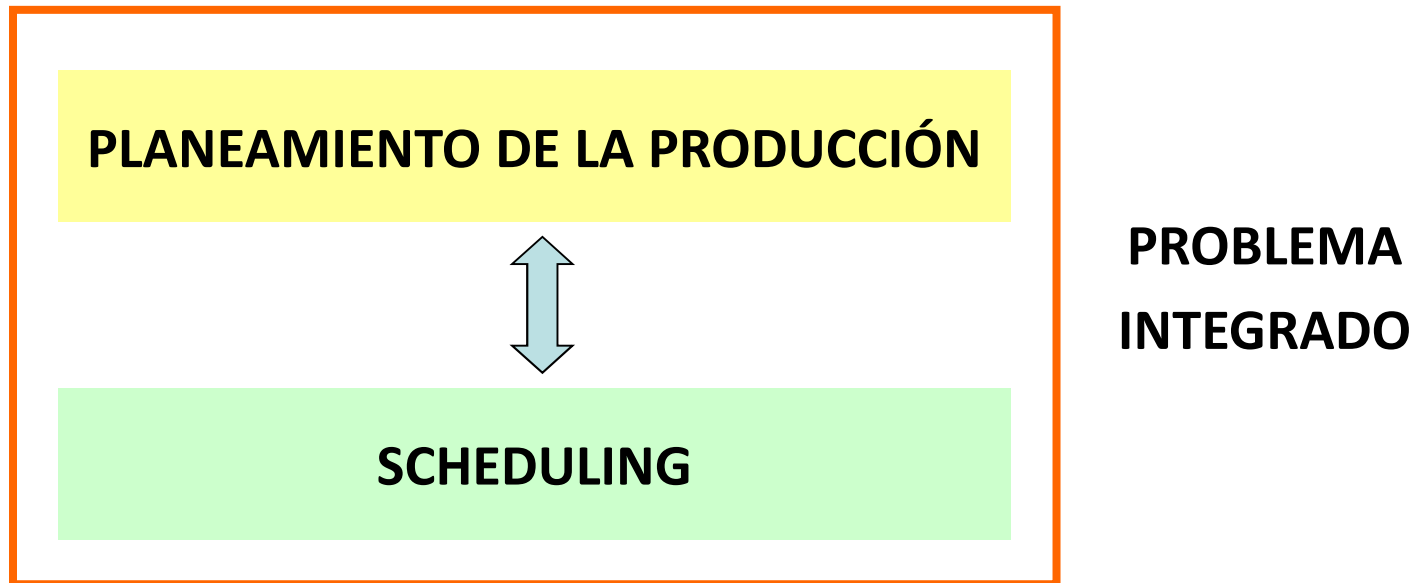


*Simplifica la formulación y complejidad de los modelos*

- Los compromisos entre los distintos tipos de decisiones no pueden ser evaluados correctamente.

**DESAFÍO:** integración de decisiones

# Motivación

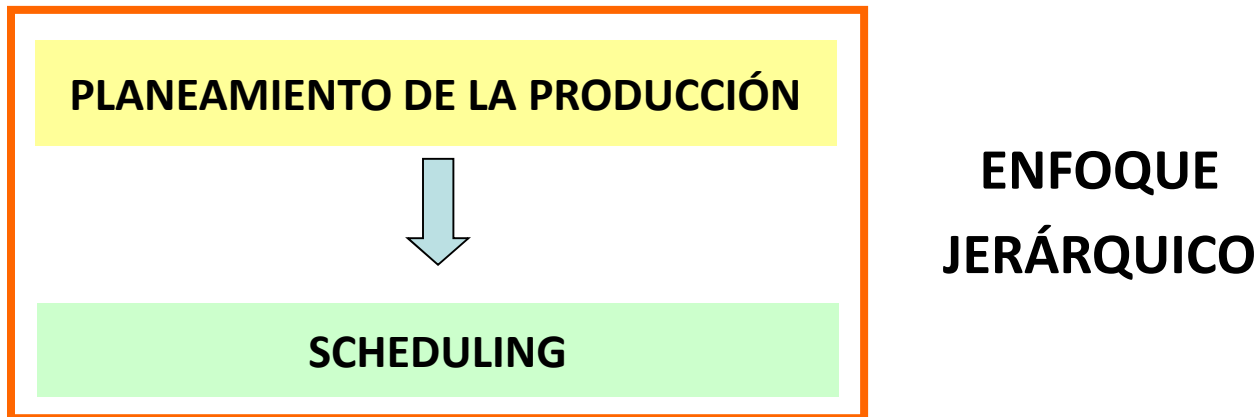


## → Inconvenientes:

- dimensión del problema
- complejidad combinatoria (debida principalmente al problema de scheduling)

# Motivación

- La estrategia tradicional para resolver este problema es mediante un esquema de descomposición jerárquica.



- Una solución obtenida en el nivel de planning puede conducir a schedules infactibles.
  - Los trade-offs o compromisos entre estas decisiones no pueden ser evaluados adecuadamente.
- ➔ **DESAFÍO:** desarrollar modelos de optimización matemática que integren de manera efectiva las decisiones de planeamiento y scheduling de la producción.

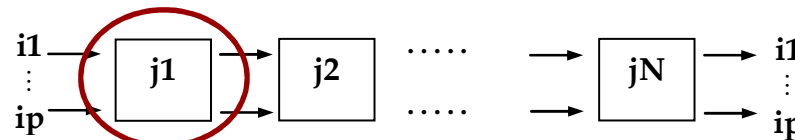
# Introducción

## Procesos Batch Multiproducto

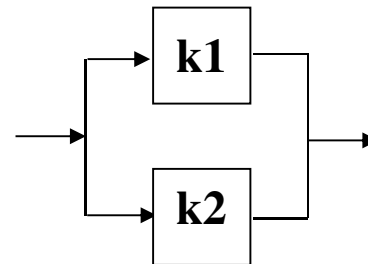
permiten cubrir un amplio rango de condiciones de operación usando la misma configuración de planta



- Todos los productos siguen la misma secuencia de producción a través de todas las etapas



Opción estructural:  
Duplicación **Fuera de fase**



- Incrementan la eficiencia del proceso y la utilización de las unidades
- Reducen tiempos ociosos

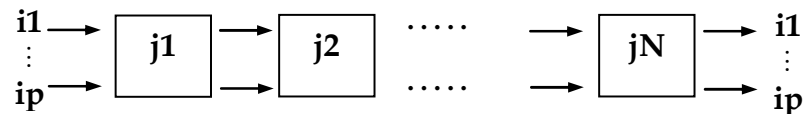
# Introducción

## Procesos Batch Multiproducto

permiten cubrir un amplio rango de condiciones de operación usando la misma configuración de planta



- Todos los productos siguen la misma secuencia de producción a través de todas las etapas

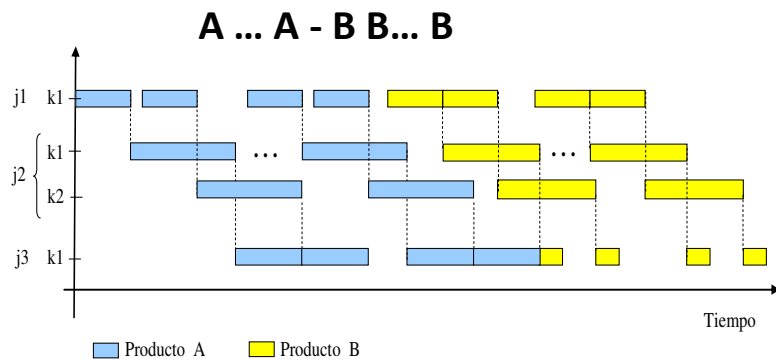


- Un lote de material que se procesa de manera secuencial en las diferentes etapas se denomina bachada.
- Cada unidad batch es caracterizada por un tiempo de procesamiento y no permite la carga y descarga simultánea de material.



# Introducción

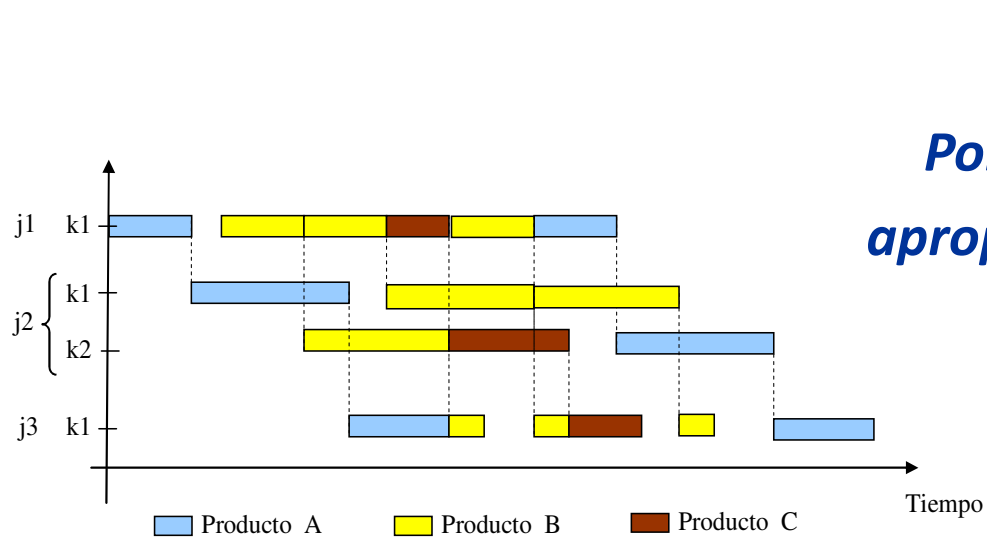
- Las decisiones de **scheduling** se han considerado de una manera “**muy simple**” en el problema de **planeamiento de la producción**: operación basada en *campanas monoproducto*



- desde el punto de vista comercial es inapropiada
- acarrea problemas operativos y de gestión: mantenimiento de altos inventarios, “stock-out”, deterioro de los productos, etc.

# Introducción

- Operación **cíclica** basada en *campañas de producción mixtas*

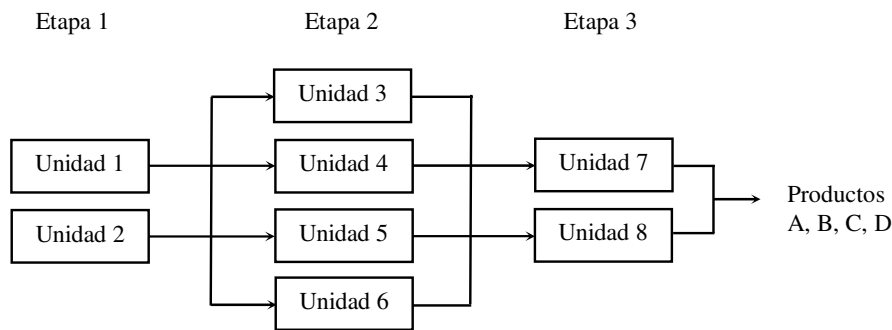


Política de scheduling más apropiada y con mayor sentido práctico

- estandarizan la producción
- simplifican las decisiones operativas de la planta
- pueden reducir tiempos ociosos
- permiten mantener niveles de inventario adecuados
- mejoran el nivel de servicio al cliente

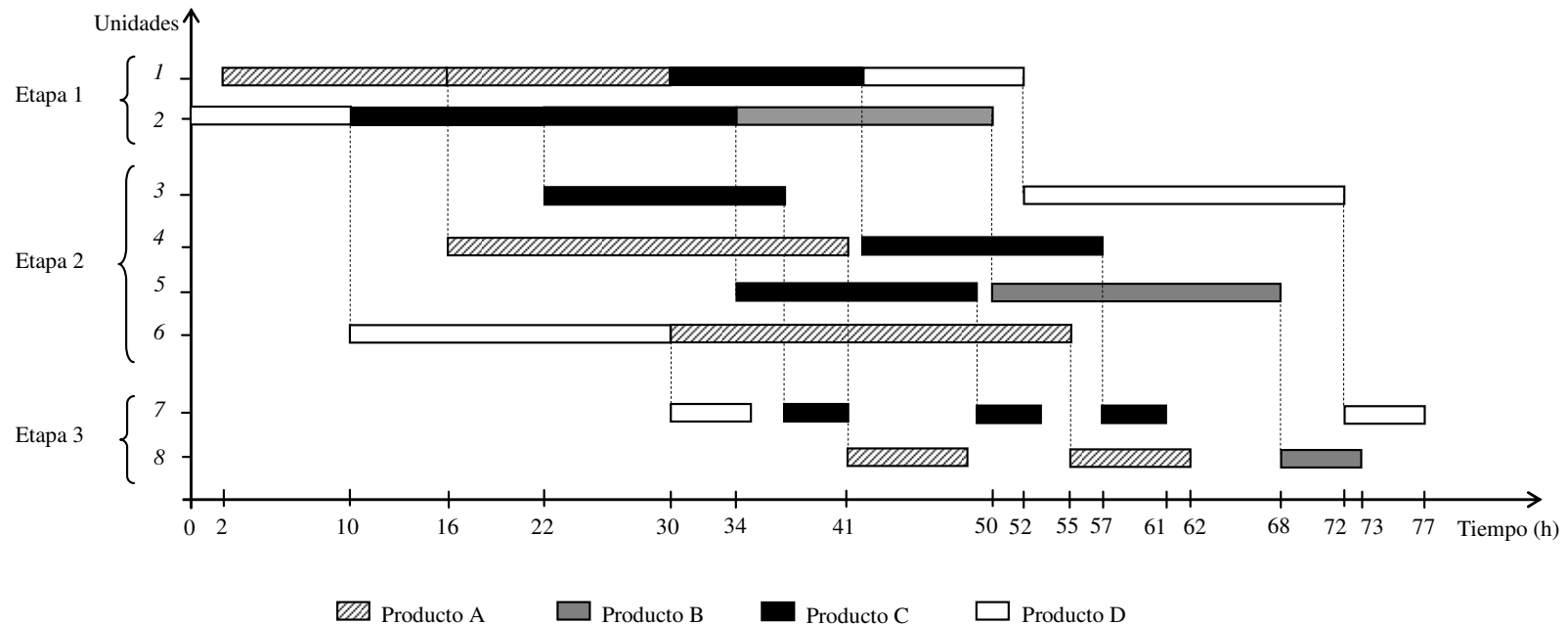
# Introducción

- Operación **cíclica** basada en *campañas de producción mixtas*



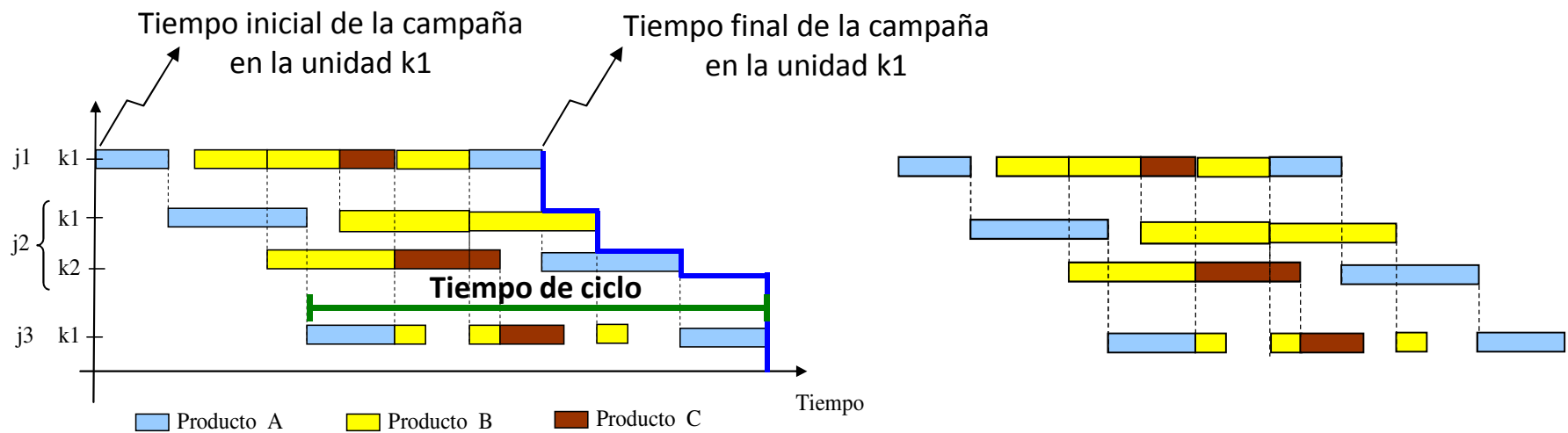
- Campaña: 8 bachadas

**A → 2, B → 1, C → 3, D → 2**



# Introducción

- Operación **cíclica** basada en *campañas de producción mixtas*



## *Problema de Scheduling Cíclico*

# Introducción



## Trabajos previos

Pocos trabajos abordan el problema de scheduling considerando campañas de producción. Limitaciones a plantas batch multiproducto con:

- Una unidad por etapa y política de transferencia sin espera o Zero-Wait (ZW).
- Unidades paralelas considerando la política Unlimited Intermediate Storage (UIS), la cual simplifica la formulación pero es impracticable.

# Objetivo

---

Desarrollar un modelo matemático que permita determinar el **scheduling óptimo** de las batchadas que componen la campaña de producción de una planta batch multiproducto multietapa, considerando que la campaña es ejecutada cíclicamente sobre un horizonte de tiempo.

# Definición del problema

---

## Dados:

- la topología de la planta, (donde se asumen: Unidades paralelas idénticas operando fuera de fase en cada etapa, y Política de transferencia ZW)
- el conjunto de bachadas que componen la campaña, donde algunas de ellas pueden ser del mismo producto,
- los tiempos de procesamiento de cada bachada.

## Determinar:

- la **asignación** de bachadas a unidades en cada etapa,
- la **secuencia de producción** en cada unidad,
- los **tiempos iniciales y finales de procesamiento** de las bachadas en las correspondientes unidades.

**Función objetivo: Minimización del Tiempo de Ciclo de la campaña** 15

# Estrategia de resolución

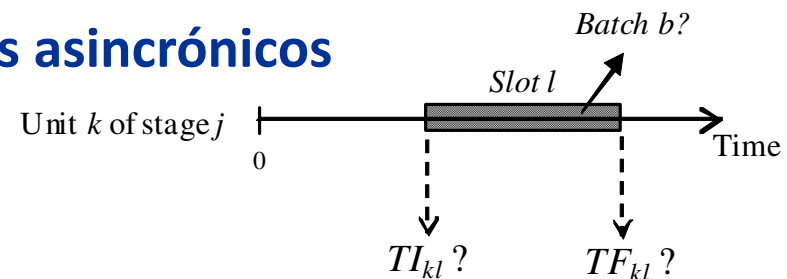
## Modelos de optimización

Modelo Simplificado (PS)

Modelo Detallado (PD)

Principales características de los modelos propuestos:

- Formulaciones MILP (mixed-integer linear programming)
- Representación de tiempo-continuo
- Representación basada en Slots asincrónicos





# Formulaciones matemáticas

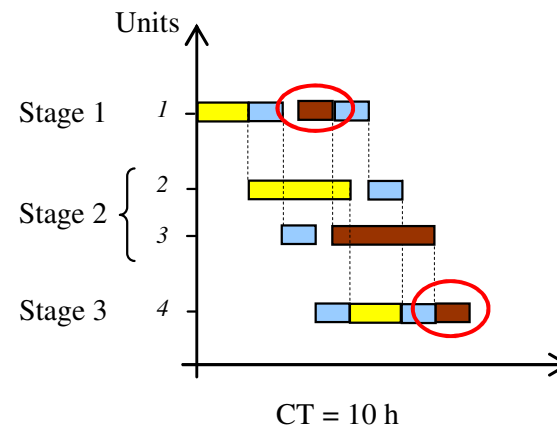
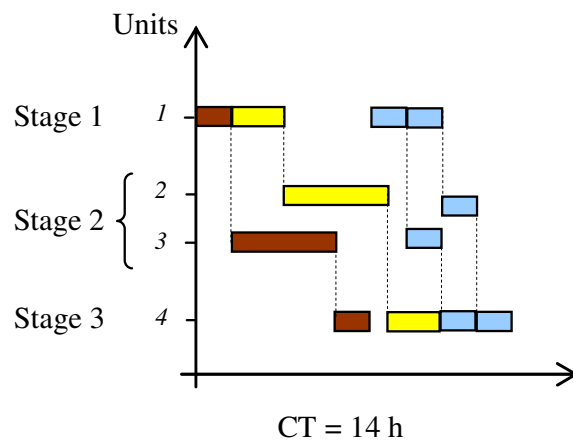
## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- **Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**



*cada bachada es procesada en el mismo slot en todas las etapas*



# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- **Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**



*cada bachada es procesada en el mismo slot en todas las etapas*

### Variables binarias:

$$Z_{bl} = \begin{cases} 1 & \text{si la bachada } b \text{ es asignada al slot } l, \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases} \quad X_{kl} = \begin{cases} 1 & \text{si el slot } l \text{ es procesado en la unidad } k, \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

$$Y_{bkl} = \begin{cases} 1 & \text{si las variables } Z_{bl} \text{ y } X_{kl} \text{ asumen, simultáneamente, el valor 1,} \\ 0 & \text{en caso contrario} \end{cases}$$

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- **Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**



*cada bachada es procesada en el mismo slot en todas las etapas*

### Relaciones lógicas:

$$Z_{bl} = 0 \Rightarrow Y_{bkl} = 0, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

$$X_{kl} = 0 \Rightarrow Y_{bkl} = 0, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

$$Z_{bl} = 1 \wedge X_{kl} = 1 \Rightarrow Y_{bkl} = 1, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- **Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**



*cada bachada es procesada en el mismo slot en todas las etapas*

### Ecuaciones lineales:

$$Y_{bkl} \leq Z_{bl}, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

$$Y_{bkl} \leq X_{kl}, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

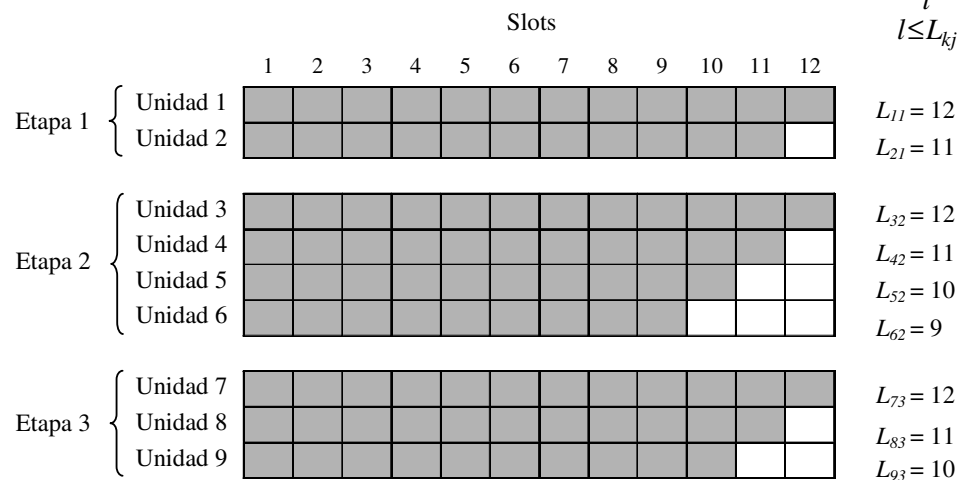
$$Y_{bkl} \geq X_{kl} + Z_{bl} - 1, \quad \forall j \in J, b \in B, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas
- Número de slots postulados para cada unidad



$$\sum_{l \leq L_{kj}} 2^l X_{kl} \geq \sum_{l \leq L_{k+1j}} 2^l X_{k+1l}, \quad \forall j \in J, k, k+1 \in K_j$$

$$\sum_{l=1}^{n-1} 2^l = 2^n - 2 < 2^n$$

Campaña  $|B| = 12$  bachadas

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas
- Número de slots postulados para cada unidad

		Slots														
		1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12			
Etapa 1	Unidad 1	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{11} = 12$	
	Unidad 2	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{21} = 11$	
Etapa 2	Unidad 3	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{32} = 12$	
	Unidad 4	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{42} = 11$	
	Unidad 5	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{52} = 10$	
	Unidad 6	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{62} = 9$	
Etapa 3	Unidad 7	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{73} = 12$	
	Unidad 8	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{83} = 11$	
	Unidad 9	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	█	$L_{93} = 10$	

$$L_{kj} = |B|, \quad k = k_{first}^j, j \in J$$

$$L_{kj} = L_{k-1j} - 1, \quad k \in K_j - \{k_{first}^j\}, j \in J$$

Campaña  $|B| = 12$  bachadas

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Principales características:

- Restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas
- Número de slots postulados para cada unidad
- Función objetivo:  $\text{Min } CT^{PS}$

$$CT^{PS} = \max_{j \in J} \left\{ \max_{k \in K} \left\{ TF_{kL_{kj}} - TI_{k\tilde{l}_k} \right\} \right\} \quad \tilde{l}_k = \min \{ 1 \leq l \leq L / X_{kl} = 1 \}$$

# Formulaciones matemáticas

---

## ✓ **Modelo Detallado (PD)**

Principales características:

- **NO existe restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**
- **Número de slots postulados para cada unidad**



*Parámetro importante para  
la performance  
computacional del modelo*

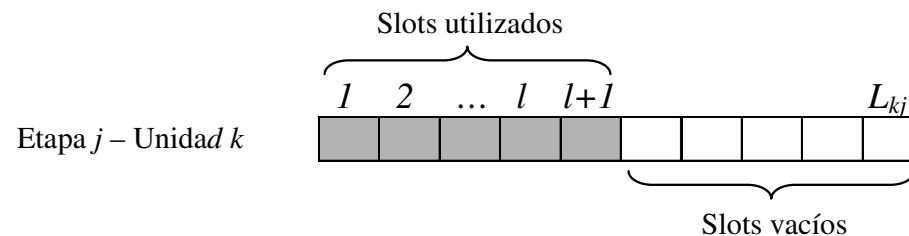


# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Detallado (PD)

Principales características:

- **NO existe restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**
- **Número de slots postulados para cada unidad**



$$X_{kl} \geq X_{kl+1}, \quad \forall j \in J, k \in K_j, 1 \leq l \leq L_{kj}$$

$$\sum_{l \leq L_{kj}} X_{kl} \geq \sum_{l \leq L_{k+1j}} X_{k+1l}, \quad \forall j \in J, k, k+1 \in K_j$$

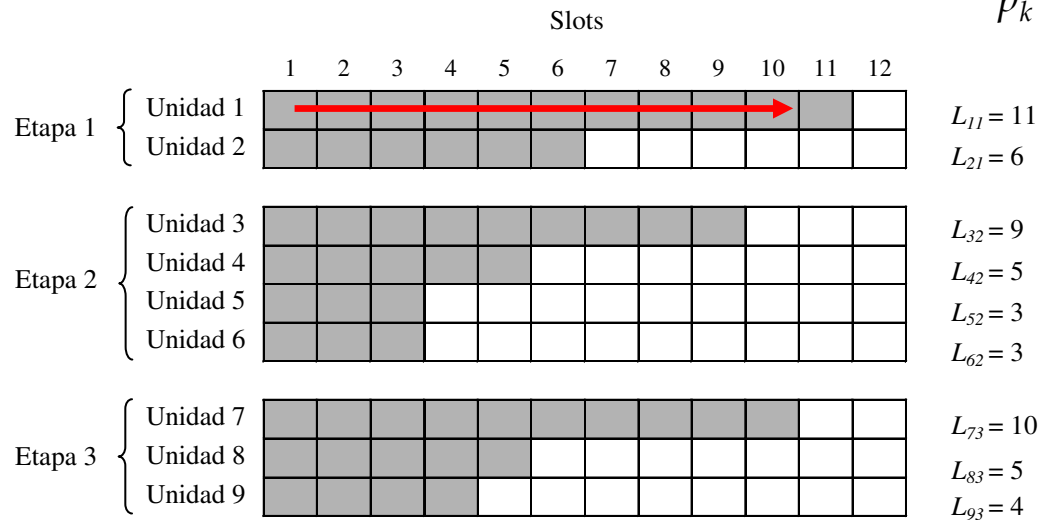
# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Detallado (PD)

### Número de slots postulados para cada unidad

$$L_{kj} = \left\lceil \frac{|B| - |K_j| + p_k}{p_k} \right\rceil, \quad \forall j \in J, k \in K_j$$

$|B|$  cantidad total de bachadas que se deben procesar  
 $|K_j|$  número de unidades paralelas de la etapa  $j$   
 $p_k$  posición de la unidad  $k$  en la etapa  $j$



✓ Orden ascendente

✓ Sucesión decreciente

# Formulaciones matemáticas

## ✓ Modelo Detallado (PD)

Principales características:

- **NO existe restricción de preordenamiento en la asignación de bachadas**
- **Número de slots postulados para cada unidad**
- **Función Objetivo: Min  $CT^{PD}$**

donde

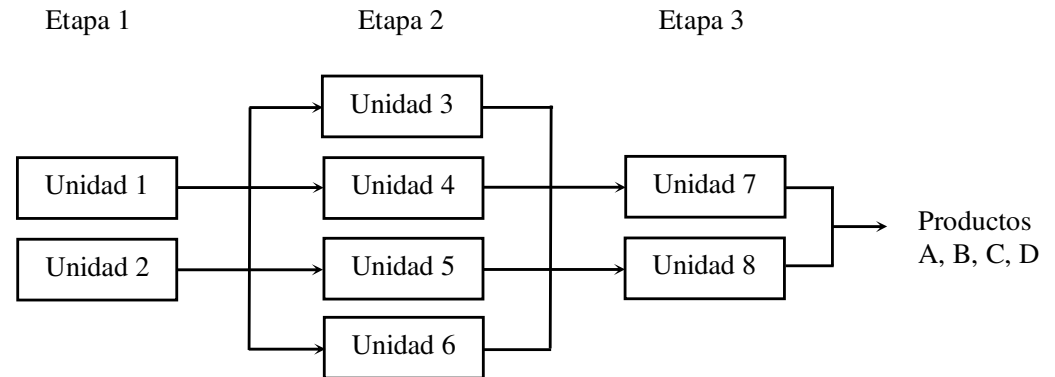
$CT^{PD} \leq CT^{PS}$  → Solución óptima obtenida del modelo simplificado (PS)

$$CT^{PD} \geq \sum_{b \in B} \sum_{\substack{l \\ 1 \leq l \leq L_{kj}}} t_{bj} Y_{bkl}, \quad \forall j \in J, k \in K_j$$

# Ejemplo 1

## Datos del problema

### - Topología de la planta



### - Campaña: 8 bachadas

**2 → A**

**1 → B**

**3 → C**

**2 → D**

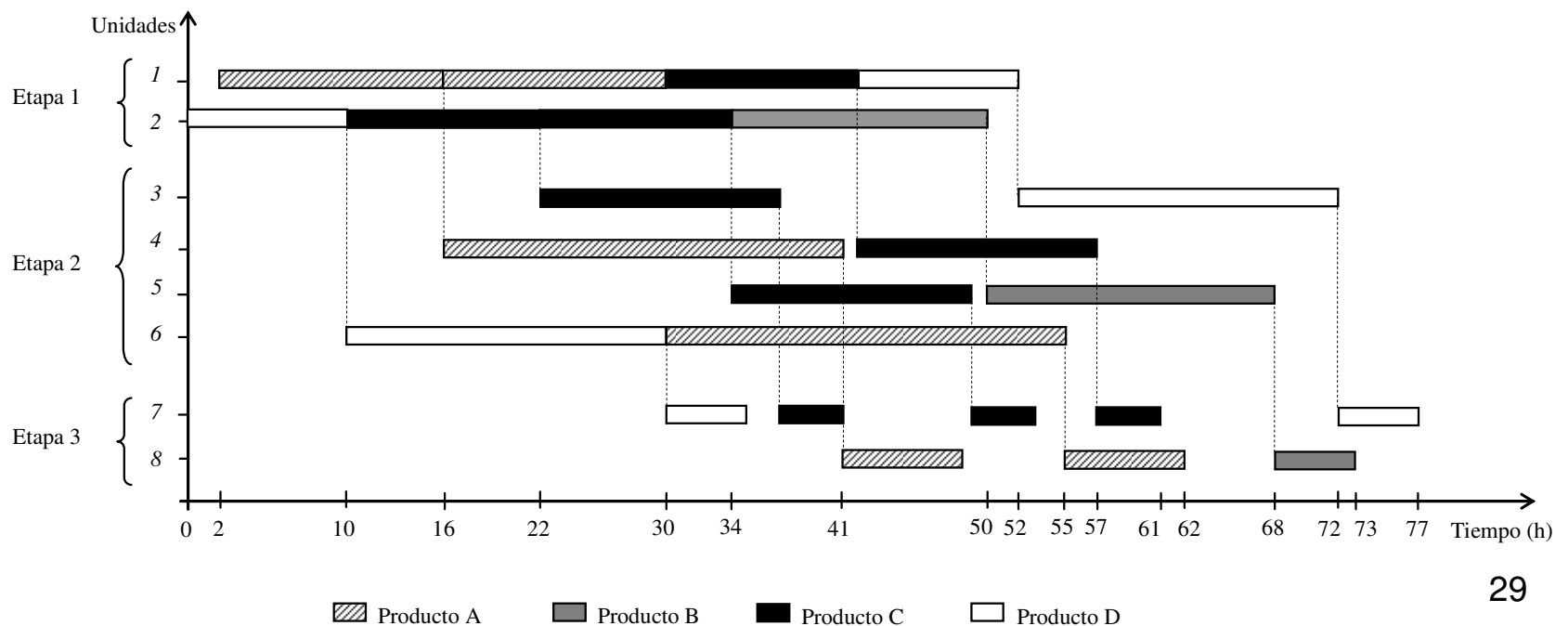
Bachadas	Tiempo de procesamiento: $t_{bj}$ (h)		
	Etapa 1	Etapa 2	Etapa 3
	$k = 1, 2$	$k = 3, 4, 5, 6$	$k = 7, 8$
1 (A)	14	25	7
2 (A)	14	25	7
3 (B)	16	18	5
4 (C)	12	15	4
5 (C)	12	15	4
6 (C)	12	15	4
7 (D)	10	20	5
8 (D)	10	20	5

# Ejemplo 1

## Modelo Simplificado (PS) - Modelo Detallado (PD)

Solución óptima:  $CT^{PS} = CT^{PD} = 50$  h

### Diagrama de Gantt de la campaña



# Ejemplo 1

## Resumen Computacional

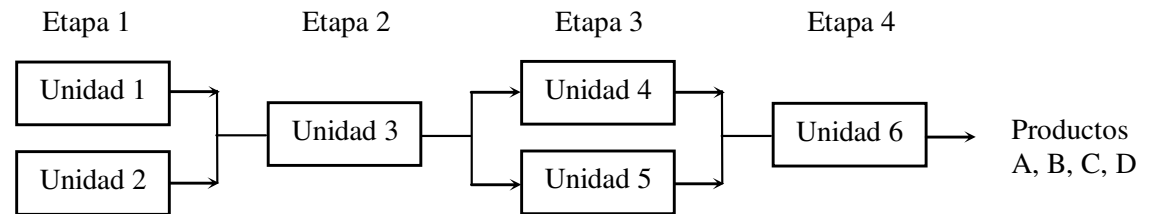
Modelo	Función Objetivo	Restricciones	Variables		Nodos	Tiempo de CPU (s)
			Binarias	Continuas		
Simplificado (PS)	50	1401	120	562	673	7.60
Detallado (PD)	50	4807	306	70	350	5.46
PD sin considerar PS	50	4807	306	70	1513	24.97

GAMS 23.3, CPLEX 12.1, gap 0% - Intel Core i7, 2.8 GHz

# Ejemplo 2

## Datos del problema

### - Topología de la planta



### - Campaña: 7 bachadas

**2 → A**

**2 → B**

**2 → C**

**1 → D**

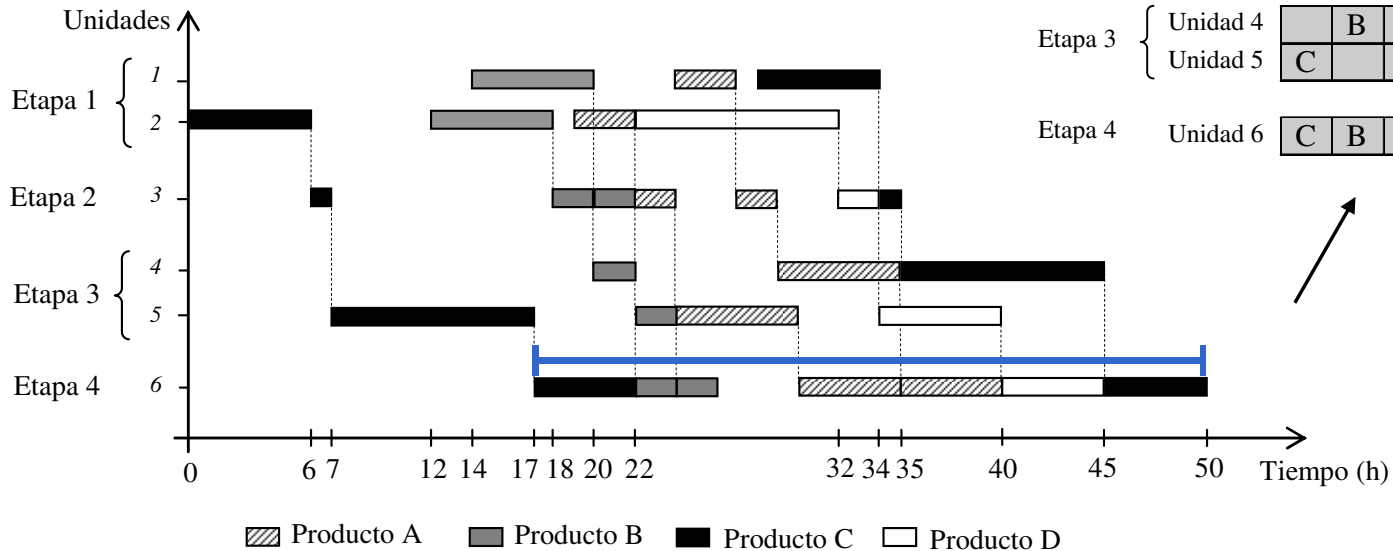
Bachadas	Tiempo de procesamiento: $t_{bj}$ (h)			
	Etapa 1	Etapa 2	Etapa 3	Etapa 4
$b$	$k = 1, 2$	$k = 3$	$k = 4, 5$	$k = 6$
1 (A)	3	2	6	5
2 (A)	3	2	6	5
3 (B)	6	2	2	2
4 (B)	6	2	2	2
5 (C)	6	1	10	5
6 (C)	6	1	10	5
7 (D)	10	2	6	5

# Ejemplo 2

## ✓ Modelo Simplificado (PS)

Solución óptima:  $CT^{PS} = 33$  h

### Diagrama de Gantt de la campaña



		Slots							
		1	2	3	4	5	6	7	
Etapa 1	Unidad 1			B		A		C	$L_{11} = 7$
	Unidad 2	C	B		A		D		$L_{21} = 6$
Etapa 2	Unidad 3	C	B	B	A	A	D	C	$L_{32} = 7$
Etapa 3	Unidad 4		B			A		C	$L_{43} = 7$
	Unidad 5	C		B	A		D		$L_{53} = 6$
Etapa 4	Unidad 6	C	B	B	A	A	D	C	$L_{64} = 7$

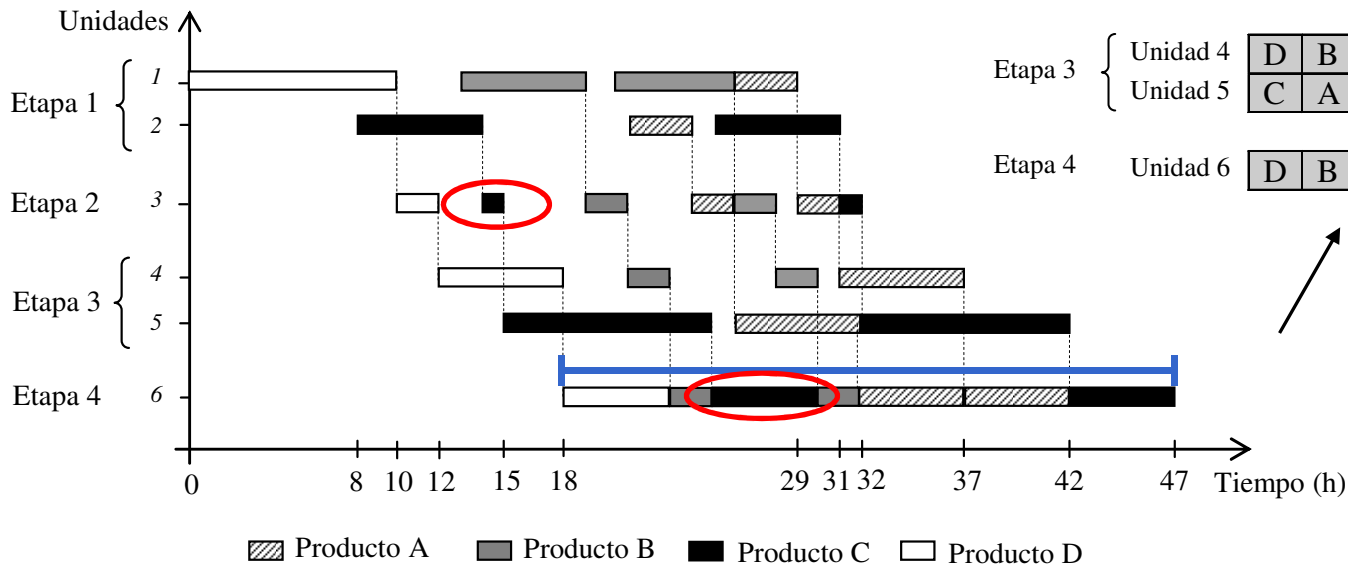


# Ejemplo 2

## ✓ Modelo Detallado (PD)

Solución óptima:  $CT^{PD} = 29$  h

### Diagrama de Gantt de la campaña



		Slots							
		1	2	3	4	5	6	7	
Etapa 1	Unidad 1	D	B	B	A				$L_{11} = 6$
	Unidad 2	C	A	C					$L_{21} = 3$
Etapa 2	Unidad 3	D	C	B	A	B	A	C	$L_{32} = 7$
Etapa 3	Unidad 4	D	B	B	A				$L_{43} = 6$
	Unidad 5	C	A	C					$L_{53} = 3$
Etapa 4	Unidad 6	D	B	C	B	A	A	C	$L_{64} = 7$

# Ejemplo 2

## Resumen Computacional

Modelo	Función Objetivo	Restricciones	Variables		Nodos	Tiempo de CPU (s)
			Binarias	Continuas		
Simplificado (PS)	33	957	89	362	2390	5.54
Detallado (PD)	29	3177	256	66	11114	45.01
PD sin considerar PS	29	3177	256	66	132217	660.56

GAMS 23.3, CPLEX 12.1, gap 0% - Intel Core i7, 2.8 GHz

# Ejemplo 2

## Función Objetivo: Tiempo de Ciclo vs. Makespan

### Modelo Detallado (PD)

Horizonte: 6000 horas

Función Objetivo	Tiempo ciclo Campaña (h)	Makespan Campaña (h)	Nro. Repeticiones campaña	Tiempo ocioso total (h)
Tiempo de Ciclo	29	47	206	10820
Makespan	32	39	187	12945

↓ 16.4% tiempo ocioso

↑ 10% en la producción

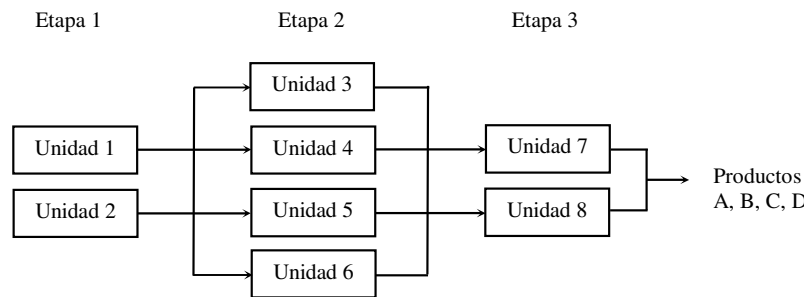
# Scheduling de procesos batch

La mayoría de los trabajos involucran las siguientes decisiones:

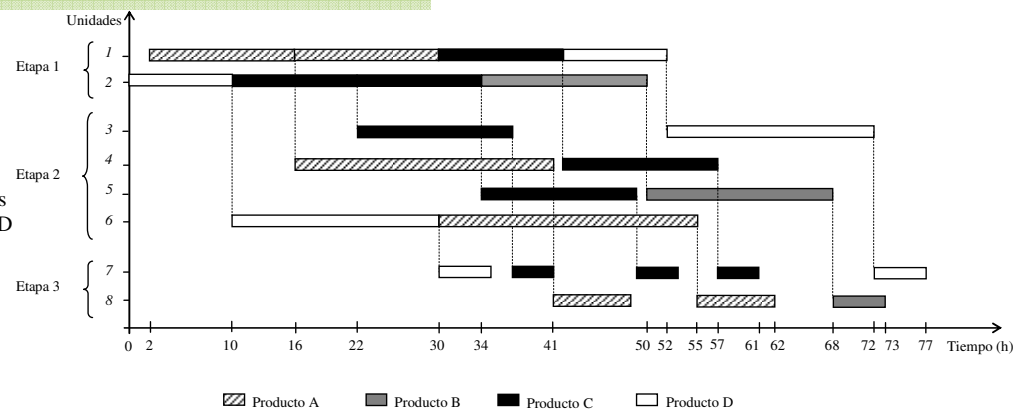
- asignación de batches a unidades,
- secuencia de producción en las unidades,
- tiempos de procesamiento iniciales y finales de las batches en cada unidad



**Problema de scheduling**



**A → 2, B → 1, C → 3, D → 2**

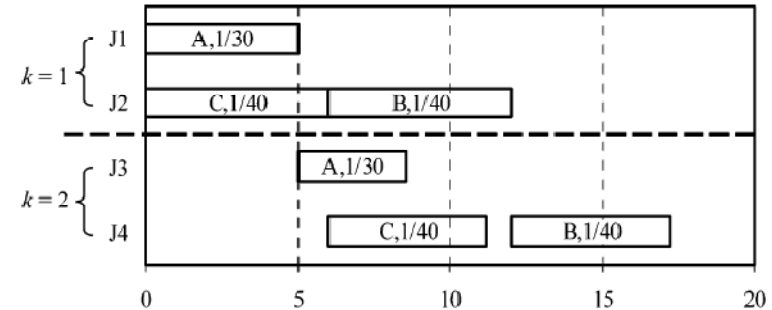


**Problema de batching:** es resuelto previamente y su resultado es un dato para el problema de scheduling.

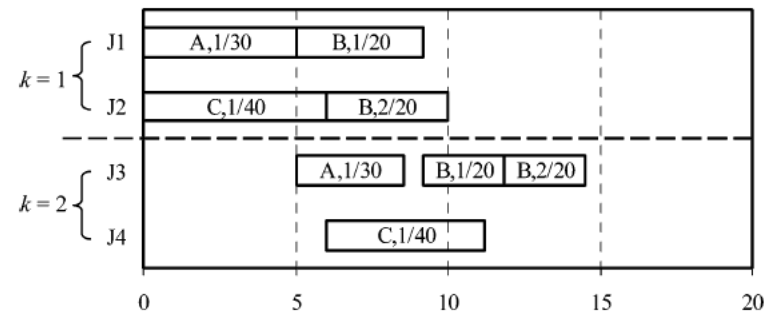
# Batching y Scheduling

		example 1	
stages	units	$b_j^{\min}$ (kg)	$b_j^{\max}$ (kg)
1	J1	10	30
	J2	20	40
	J3	20	35
2	J4	25	50

orders	$q_i$ (kg)
A	30
B	40
C	40



**Enfoque secuencial – MK = 17.2 h**



**Enfoque simultáneo – MK = 14.5 h**

# Objective

---

Develop a mathematical model for the **simultaneous optimization of batching and scheduling** of multiproduct batch plants, considering **mixed product campaign-based operation mode**.

## Assuming:

- ✓ **Know demands** of each product in the campaign
- ✓ **Non-identical parallel units** operating out-of-phase in each unit
- ✓ Transfer policy between stages → **Zero-Wait**
- ✓ **Sequence-dependent changeover times**

# Problem definition

## Given are:

- Plant topology (plant configuration and unit sizes)
- the total amount of each product to be produced in the campaign,
- the product recipes,

## Determine:

- the number and size of batches that compose the campaign, *Batching*
- the batches assignment to units,
- the sequencing of batches in each unit, *Scheduling*
- the initial and final times of the batches processed in each unit

**Objective function: Campaign cycle time minimization.**

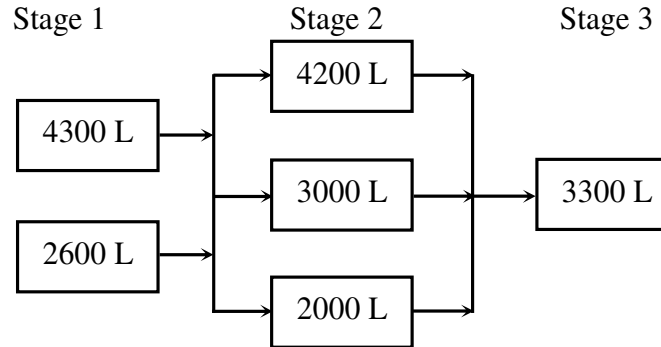
# Mathematical model

- MILP formulations,
- Slot-based, continuous-time representation for scheduling decisions,
  - Decision variable** } **Number of proposed slots:**
    - campaign composition } - Unknown parameter
    - Affects the computational performance of the model
- Constraints: Batches selection and sizing, assignment and sequencing, timing,
- Solution strategy:
  - Simplified Model SP: preordering constraint in the assignment of batches
  - Detailed Model DP: exact scheduling of the batches



# Example – Model parameters

✓ **Plant structure:**



✓ **Amount required of each product in the campaign:**

$$Q_A = 8000 \text{ kg}, \quad Q_B = 6000 \text{ kg}, \quad Q_C = 3000 \text{ kg}$$

✓ **Product recipes:**

Product	Processing time: $t_{ik}$ (h)						Size factor: $SF_{ij}$ (L/kg)		
	Stage 1		Stage 2			Stage 3	Stage 1	Stage 2	Stage 3
	1	2	3	4	5	6	$k = 1, 2$	$k = 3, 4, 5$	$k = 6$
A	14	9	25	18	12	7	0.70	0.60	0.65
B	16	10	18	13	9	5	0.60	0.70	0.85
C	12	8	15	11	8	4	0.70	0.65	0.70

# Example – Model parameters

## ✓ Sequence-dependent changeover times:

Product	Sequence-dependent changeover time: $c_{ii'k}$ (h)														
	Stage 1			Stage 2			Stage 3								
	$k = 1, 2$			$k = 3$	$k = 4$	$k = 5$		$k = 6$							
$i$	A	B	C	A	B	C	A	B	C	A	B	C			
A	1	1	1	0	6	6	0	4	4	0	2	2	0	2	1
B	0.25	2	1	6	0	6	4	0	4	2	0	2	2.15	0	2.25
C	2	0.5	0	6	6	0	1	1	0	2	2	0	0	1	0

$$B_i^{max} = \min_{j \in J} \left\{ \max_{k \in K_j} \left\{ \frac{V_k}{SF_{ij}} \right\} \right\}$$

$$NBC_i^{LOW} = \left\lceil \frac{Q_i}{B_i^{max}} \right\rceil \quad \forall i$$

$$B_i^{min} = \max_{j \in J} \left\{ \min_{k \in K_j} \left\{ \alpha_{ik} \frac{V_k}{SF_{ij}} \right\} \right\}$$

$$NBC_i^{UP} = \left\lfloor \frac{Q_i}{B_i^{min}} \right\rfloor \quad \forall i$$

# Example – Optimal solution

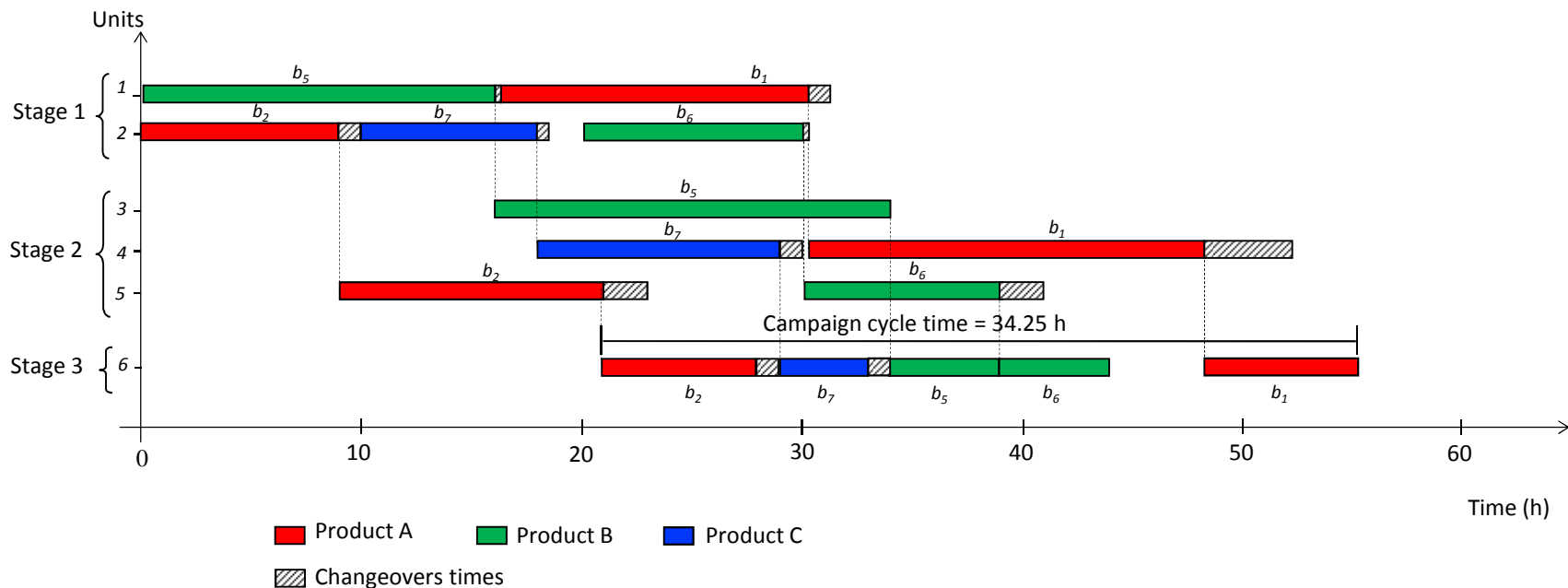
## Optimal campaign:

2 batches of A, with sizes:  $B_{A1} = 5000$  kg,  $B_{A2} = 3000$  kg

2 batches of B, with sizes:  $B_{B1} = 3833$  kg,  $B_{B2} = 2167$  kg

1 batch of C, with size:  $B_{C1} = 3000$  kg

## Gantt chart for the campaign



# Example – Computational summary

---

- ✓ The model was implemented and solved in GAMS
- ✓ Solver: CPLEX 12.5 (0% optimality gap)

<b># constraints:</b>	<b>6436</b>
<b># continuous variables:</b>	<b>1424</b>
<b># binary variables:</b>	<b>148</b>
<b>CPU time:</b>	<b>35.1 s</b>

# Planning and scheduling

---

## Objective:

Develop a **multi-period** MILP model for the simultaneous optimization of **production planning** and **scheduling** of multiproduct batch plants, considering **mixed product campaign-based** operation mode.

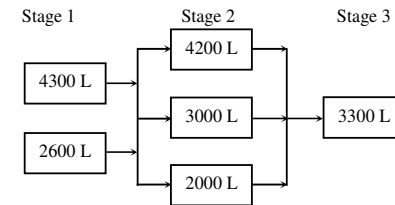
## Assumptions for the **multistage multiproduct batch plant**:

- ✓ **Non-Identical parallel units** operating out-of-phase in each stage,
- ✓ Transfer policy between stages → **Zero-Wait**,
- ✓ **Sequence-dependent changeover times**.

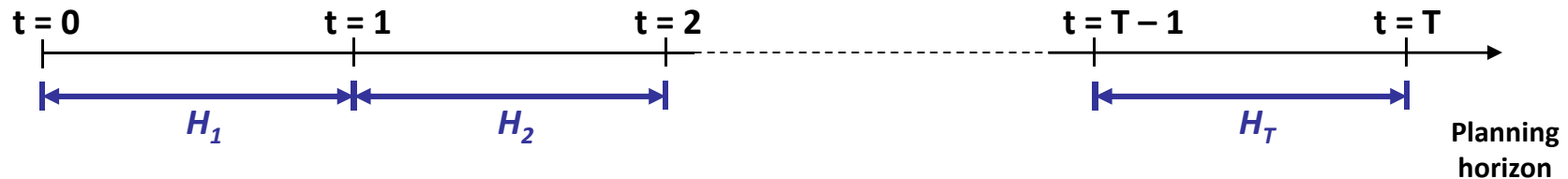
# Problem Definition

## Given:

- a multiproduct batch plant:
  - structure and unit sizes are known



- a planning horizon  $H$ , which is divided into  $t = 1, 2, \dots, T$  time periods of length  $H_t$



- products that must be produced along the time horizon  $H$ ,
- raw materials required for the manufacture of products,

# Problem Definition

---

and for each period  $t$ :

- size factor and processing time of each product,
- sequence-dependent changeover times,
- availability of raw materials,
- lower and upper bounds on demands of each product,
- conversion factor raw material-product,
- initial inventories of raw materials and products,
- lifetime of raw materials and products,
- final product sales prices, and costs of raw materials, inventories, operation, waste disposal.

# Problem Definition

Determine, for each time period:

✓ **production planning**

- amounts of products produced and sold,
- amounts of raw materials purchased and used for the production,
- inventories of raw materials and products,
- wastes of raw materials and products,

✓ **batching and production scheduling**

- composition of the campaign (batch number and sizes of each product)
- assignment of batches to units in each stage,
- production sequence in each unit,
- initial and final processing times of processed batches, and campaign cycle time,
- number of repetitions of the campaign.

**Objective function:** Maximize Net Benefit = Sales – Total costs



# Mathematical formulation

---

- **Production planning constraints**
  - **Mass balances**
  - **Levels of raw material and product inventories**
  - **Limited storage capacities**
  - **Lifetime of raw materials and products**
  - **Penalties by late deliveries**

# Mathematical formulation

- **Batches selection and sizing constraints**

$$z_{ibt} = \begin{cases} 1 & \text{if batch } b \text{ of product } i \text{ is processed in the campaign of period } t, \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z_{ib+1t} \leq z_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{ib+1t} \leq B_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{it}^{min} z_{ibt} \leq B_{ibt} \leq B_{it}^{max} z_{ibt} \quad i, t, b \in IB_{it}$$

$$q_{it} = \sum_{b \in IB_{it}} B_{ibt} NC_t \quad \forall i, t$$

# Mathematical formulation

- Batches selection and sizing constraints

$$z_{ibt} = \begin{cases} 1 & \text{if batch } b \text{ of product } i \text{ is processed in the campaign of period } t, \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z_{ib+1t} \leq z_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{ib+1t} \leq B_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{it}^{min} z_{ibt} \leq B_{ibt} \leq B_{it}^{max} z_{ibt} \quad i, t, b \in IB_{it}$$

$$q_{it} = \sum_{b \in IB_{it}} B_{ibt} NC_t$$

**Non linear**

$$\forall i, t \quad NC_t = \sum_{m=0}^{M_t} x_{mt} 2^m \quad \forall t$$

$$M_t = \text{ceil}(\log_2(NC_t^{UP} + 1) - 1)$$

# Mathematical formulation

- Batches selection and sizing constraints

$$z_{ibt} = \begin{cases} 1 & \text{if batch } b \text{ of product } i \text{ is processed in the campaign of period } t, \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z_{ib+1t} \leq z_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{ib+1t} \leq B_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{it}^{min} z_{ibt} \leq B_{ibt} \leq B_{it}^{max} z_{ibt} \quad i, t, b \in IB_{it}$$

$$q_{it} = \sum_{b \in IB_{it}} \sum_{m=0}^{M_t} x_{mt} B_{ibt} 2^m \quad \forall i, t \quad q_{it} = \sum_{b \in IB_{it}} \sum_{m=0}^{M_t} 2^m w_{ibmt} \quad \forall i, t$$

**Non linear**

$w_{ibmt}$  is equal to  $B_{ibt}$  if  $x_{mt}$  take value 1, and 0 otherwise

# Mathematical formulation

- Batches selection and sizing constraints

$$z_{ibt} = \begin{cases} 1 & \text{if batch } b \text{ of product } i \text{ is processed in the campaign of period } t, \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$z_{ib+1t} \leq z_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{ib+1t} \leq B_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, b+1 \in IB_{it}$$

$$B_{it}^{min} z_{ibt} \leq B_{ibt} \leq B_{it}^{max} z_{ibt} \quad i, t, b \in IB_{it}$$

$$q_{it} = \sum_{b \in IB_{it}} \sum_{m=0}^{M_t} 2^m w_{ibmt} \quad \forall i, t \quad \text{LINEAR}$$

---

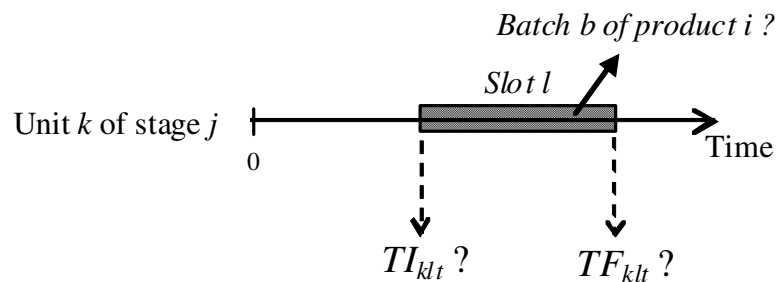

$$w_{ibmt} - B_{ibt} \geq M_1 (x_{mt} - 1) \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, m$$

$$w_{ibmt} \leq B_{ibt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, m \quad w_{ibmt} \leq B_{it}^{max} x_{mt} \quad \forall i, t, b \in IB_{it}, m \quad 53$$

# Mathematical formulation

- Assignment, sequencing and timing constraints

## Asynchronous slot-based continuous-time representation



$$Y_{bkl t} = \begin{cases} 1 & \text{if batch } b \text{ is assigned to slot } l \text{ of unit } k \text{ of stage } j \text{ in period } t, \\ 0 & \text{otherwise} \end{cases}$$

**Decision variable**

→ campaign composition

**Number of proposed slots:**

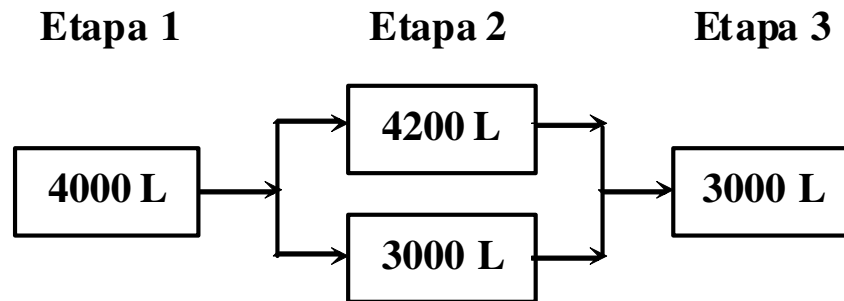
- Unknown parameter

- Affects the computational performance of the model

- MILP model

# Example: Problem data

## - Plant structure and unit sizes



- 2 raw materials: C1, C2 (lifetime: 2 periods)
- 3 products: A, B, C (lifetime: 3 periods)
- $H =$  planning horizon = 576 h  $\rightarrow H_t = 144$  h,  $t = 1, 2, 3, 4$
- Batches proposed for each product:  $IB_A = \{b1, b2, b3\}$ ,  $IB_B = \{b4, b5, b6\}$ ,  $IB_C = \{b7, b8, b9\}$
- Upper bound for the number of repetitions of the campaign: 12.  
 $\rightarrow$  2-based representation for the variable representing this number

# Example: Problem data

Product	Processing time $t_{ij}$ (h)				Size Factor $SF_{ij}$ (L/kg)			Conversion factor $F_{cit}$	
	J1	J2		J3	J1	J2	J3	C1 C2	
	K1	K2	K3	K4	K1	K2, K3	K4		
A	13	24	20	7	0.70	0.60	0.50	0.5	1.5
B	16	18	18	5	0.60	0.70	0.45	1.0	1.2
C	12	15	12	4	0.70	0.65	0.55	0.7	1.0

Product	Sequence-dependent changeover times: $c_{i'k}$ (h)								
	J1			J2			J3		
	A	B	C	A	B	C	A	B	C
A	0.0	0.5	0.3	0.25	0.3	0.4	0.0	1.0	0.0
B	0.0	0.0	1.0	1.2	0.25	0.8	0.5	0.0	0.8
C	1.5	0.0	0.0	1.5	0.5	0.25	2.25	1.0	0.25

Period $t$	Raw material costs (\$/kg)		Products prices (\$/kg)			Bounds on demands $DE_{it}^L - DE_{it}^U$ ( $\times 10^3$ kg)		
	C1	C2	A	B	C	A	B	C
1	0.5	1.4	2.05	2.60	2.00	7.5 – 15.0	8.25 – 16.5	4.5 – 9.0
2	1.0	0.6	2.25	2.60	2.20	8.25 – 16.5	12.75 – 25.5	7.5 – 15.0
3	1.0	0.6	2.25	2.40	2.20	6.6 – 13.15	7.5 – 15.0	3.75 – 7.5
4	0.5	1.8	2.05	2.40	2.00	7.5 – 15.0	10.0 – 20.0	8.1 – 16.2



# Example: Solution

---

## Computational Performance

- Constraints: 70296
- Continuous variables: 16396
- Binary variables: 1092
- CPU time (seconds): 1853.14

**GAMS 23.3, CPLEX 12.1, gap 0% - Intel Core i7, 2.8 GHz**

# Example: Solution

Objective function: \$145634

Optimal production plan for each period  $t$

Products										Raw Materials			
A ( $\times 10^3$ kg)			B ( $\times 10^3$ kg)			C ( $\times 10^3$ kg)			C1( $\times 10^3$ kg)		C2( $\times 10^3$ kg)		
$t$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$
1	15.0	15.0	0.0	18.0	16.5	1.5	15.0	9.0	6.0	112.71	76.734	128.26	69.18
2	19.65	16.5	3.15	24.0	25.5	0.0	10.9	15.0	1.9	0.0	35.27	0.0	0.0
3	10.0	13.15	0.0	15.0	15.0	0.0	21.8	7.5	16.2	0.0	0.0	101.32	46.5
4	15.0	15.0	0.0	20.0	20.0	0.0	0.0	16.2	0.0	27.50	0.0	0.0	0.0

# Example: Solution

Objective function: \$145634

Optimal production plan for each period  $t$

$t$	A ( $\times 10^3$ kg)			B ( $\times 10^3$ kg)			C ( $\times 10^3$ kg)			C1( $\times 10^3$ kg)		C2( $\times 10^3$ kg)	
	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$
1	15.0	15.0	0.0	18.0	16.5	1.5	15.0	9.0	6.0	112.71	76.734	128.26	69.18
2	19.65	16.5	3.15	24.0	25.5	0.0	10.9	15.0	1.9	0.0	35.27	0.0	0.0
3	10.0	13.15	0.0	15.0	15.0	0.0	21.8	7.5	16.2	0.0	0.0	101.32	46.5
4	15.0	15.0	0.0	20.0	20.0	0.0	0.0	16.2	0.0	27.50	0.0	0.0	0.0

# Example: Solution

Objective function: \$145634

Optimal production plan for each period  $t$

		Products									Raw Materials			
		A ( $\times 10^3$ kg)			B ( $\times 10^3$ kg)			C ( $\times 10^3$ kg)			C1( $\times 10^3$ kg)		C2( $\times 10^3$ kg)	
$t$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	
1	15.0	15.0	0.0	18.0	16.5	1.5	15.0	9.0	6.0	112.71	76.734	128.26	69.18	
2	19.65	16.5	3.15	24.0	25.5	0.0	10.9	15.0	1.9	0.0	35.27	0.0	0.0	
3	10.0	13.15	0.0	15.0	15.0	0.0	21.8	7.5	16.2	0.0	0.0	101.32	46.5	
4	15.0	15.0	0.0	20.0	20.0	0.0	0.0	16.2	0.0	27.50	0.0	0.0	0.0	

sales

$QS_{it}$

# Example: Solution

Objective function: \$145634

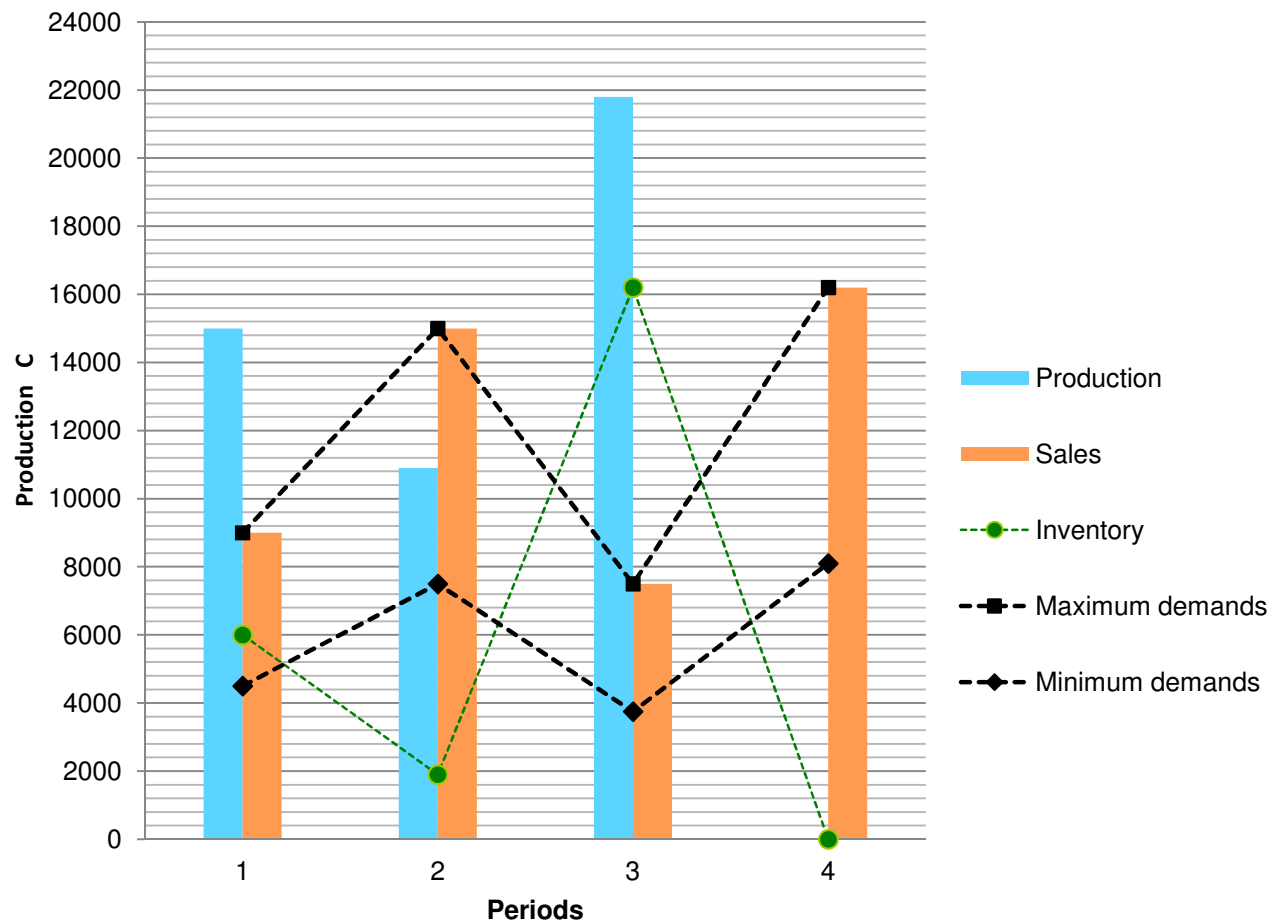
Optimal production plan for each period  $t$

		inventory			Products						Raw Materials			
		A ( $\times 10^3$ kg)			B ( $\times 10^3$ kg)			C ( $\times 10^3$ kg)			C1( $\times 10^3$ kg)		C2( $\times 10^3$ kg)	
$t$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$q_{it}$	$QS_{it}$	$IP_{it}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	$C_{ct}$	$IM_{ct}$	
1	15.0	15.0	0.0	18.0	16.5	1.5	15.0	9.0	6.0	112.71	76.734	128.26	69.18	
2	19.65	16.5	3.15	24.0	25.5	0.0	10.9	15.0	1.9	0.0	35.27	0.0	0.0	
3	10.0	13.15	0.0	15.0	15.0	0.0	21.8	7.5	16.2	0.0	0.0	101.32	46.5	
4	15.0	15.0	0.0	20.0	20.0	0.0	0.0	16.2	0.0	27.50	0.0	0.0	0.0	

# Example: Solution

Objective function: \$145634

## Levels of Production, Sales, Inventory for Product C



# Example: Solution

Objective function: \$145634

Optimal production campaign for each period  $t$

Period $t$	Batch sizes for product A (kg)			Batch sizes for product B (kg)			Batch sizes for product C (kg)			Campaign cycle time: $CTC_t$ (h)	Number of repetitions: $NN_t$
	$b_1$	$b_2$	$b_3$	$b_4$	$b_5$	$b_6$	$b_7$	$b_8$	$b_9$		
1	5000	0	0	6000	0	0	4990	0	0	41.3	3
2	5000	4825	0	6000	6000	0	5455	0	0	70.8	2
3	5000	0	0	4166	3334	0	5455	5455	0	70.3	2
4	3750	0	0	5000	0	0	0	0	0	29.5	4

$$3000 \text{ kg} \leq B_A \leq 5714 \text{ kg}$$

$$3333 \text{ kg} \leq B_B \leq 6000 \text{ kg}$$

$$2857 \text{ kg} \leq B_C \leq 5455 \text{ kg}$$

Campaign period 1: 1A, 1B, 1C

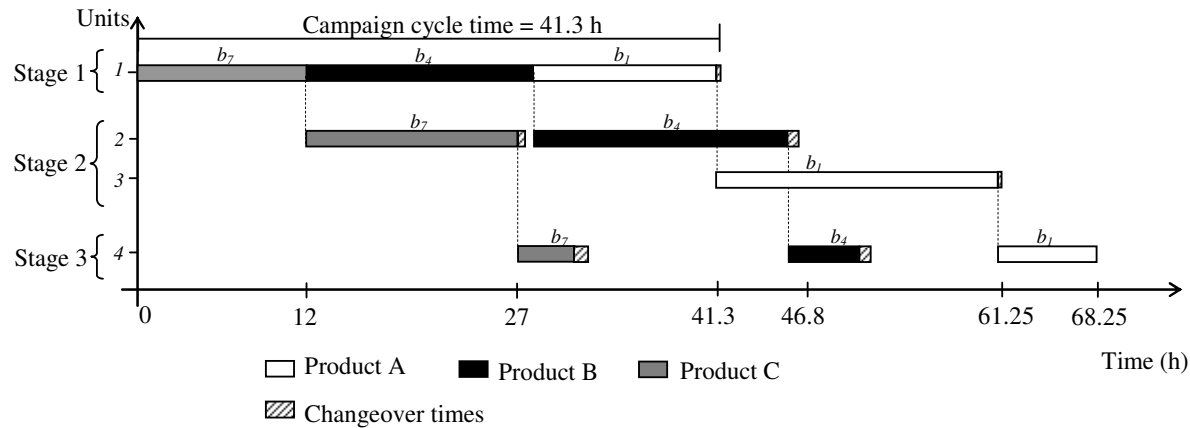
Campaign period 2: 2A, 2B, 1C

Campaign period 3: 1A, 2B, 2C

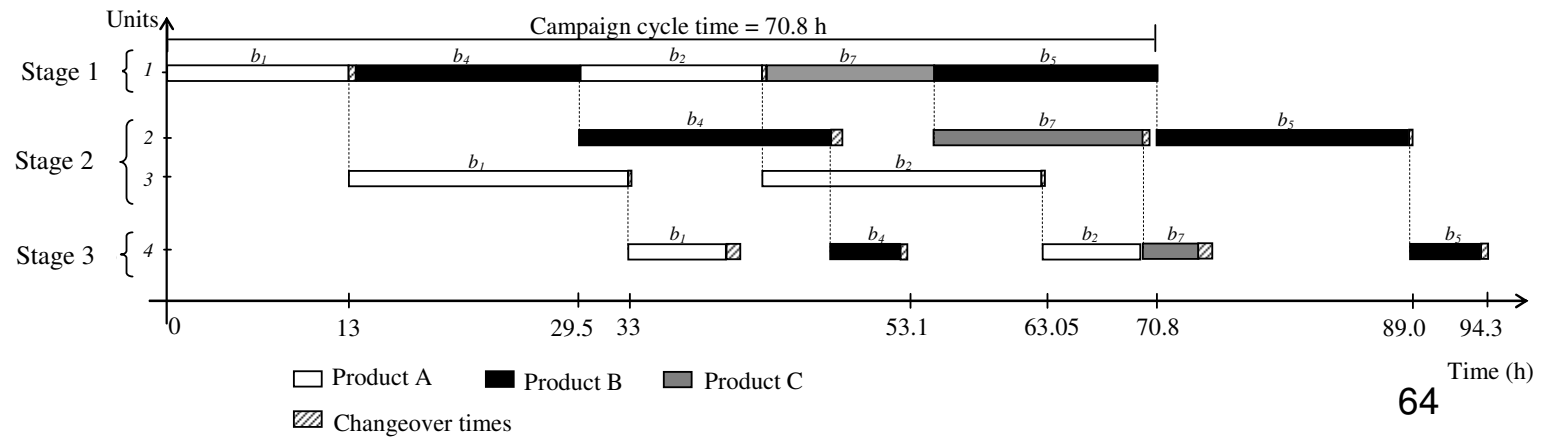
Campaign period 4: 1A, 1B

# Example: Solution

## Period 1



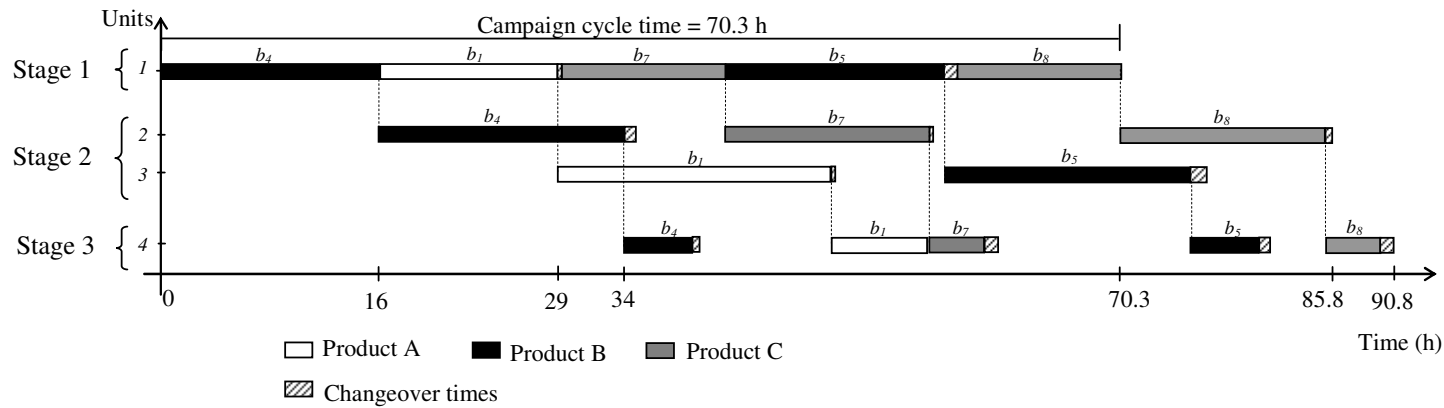
## Period 2



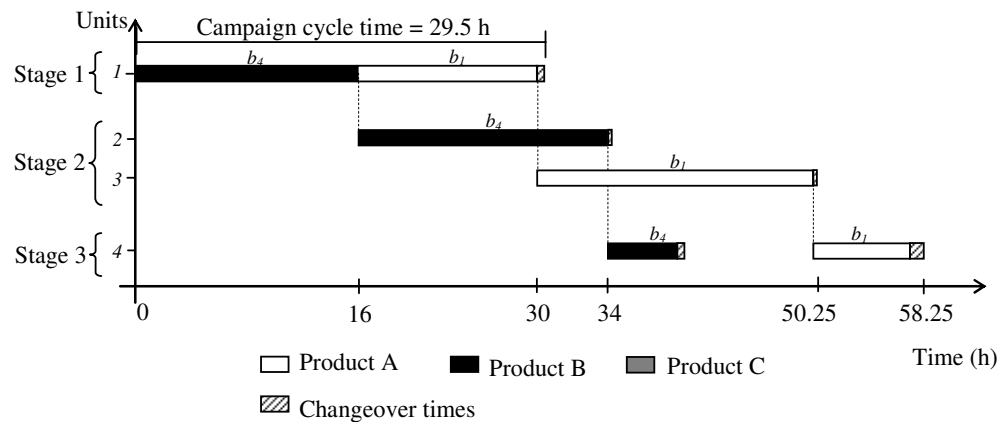


# Example: Solution

## Period 3



## Period 4



# Caso de estudio: Planta etanol y derivados

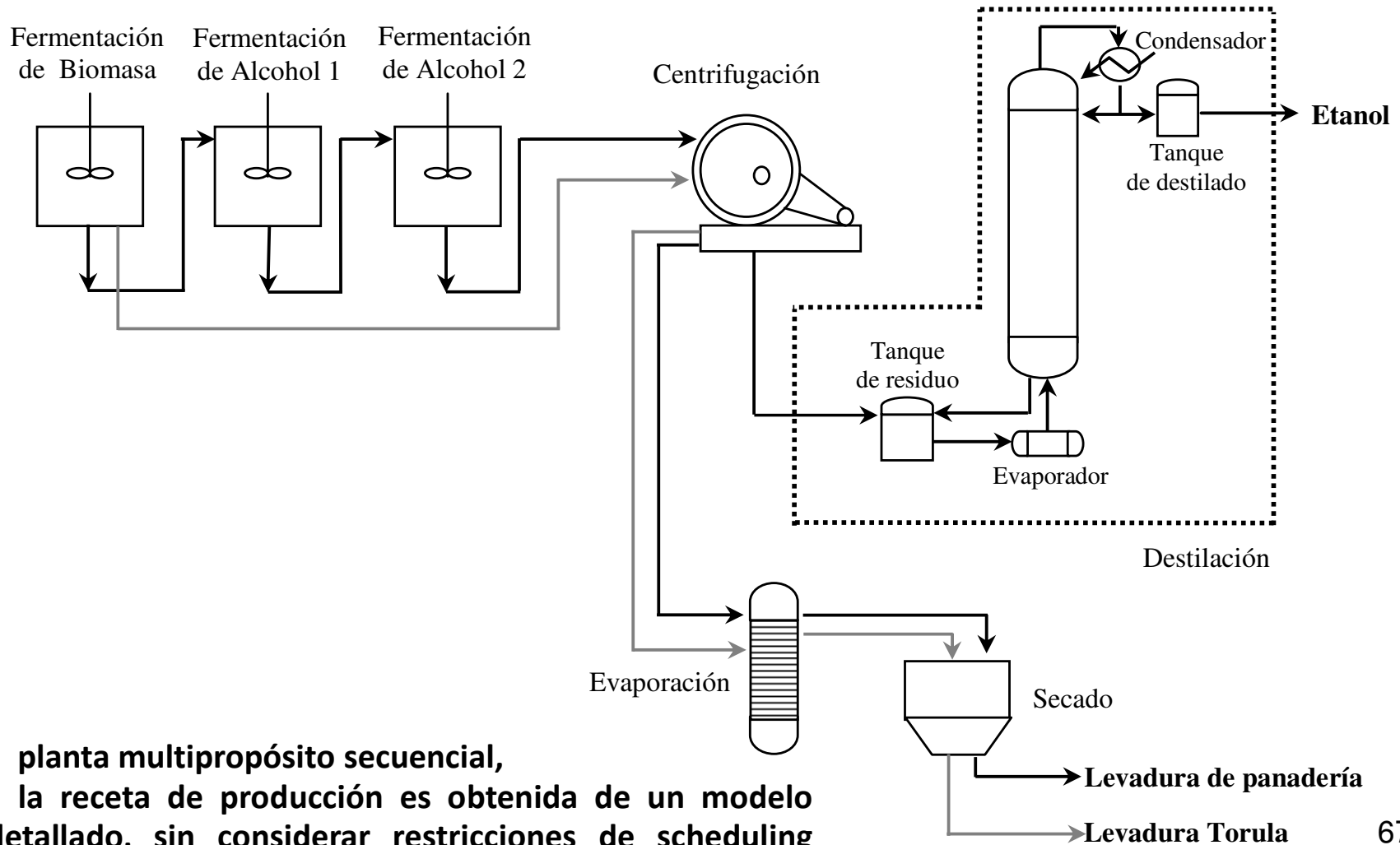
**Inconveniente:** Producción de etanol genera residuos que deben ser tratados o reutilizados a fin de minimizar el impacto ambiental



Los desechos son de rápida degradación  
(deben ser consumidos en 72 hs.),

La utilización de **campañas mixtas** es apropiada para planear la producción sobre un horizonte de tiempo dado

# Caso de estudio: Planta etanol y derivados



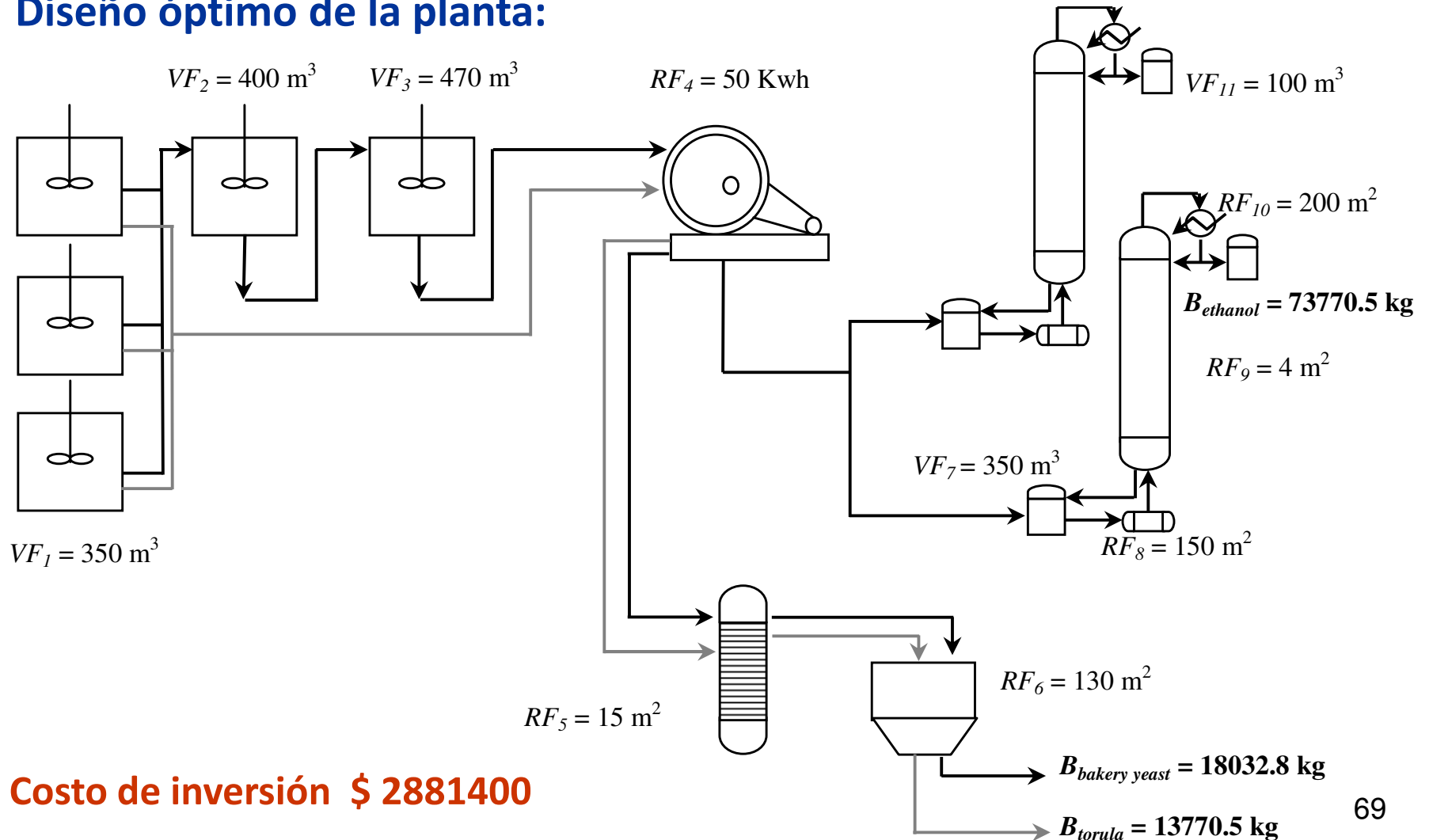
# Caso de estudio: Planta etanol y derivados

## Diseño y Planeamiento detallado de la planta de etanol y derivados

- ✓ Demandas:
  - torula: 8400 tn
  - etanol: 45000 tn
  - levadura de panadería: 11000 tn
- ✓ Número máximo de batchadas de cada producto en la campaña: 4
- ✓ Número máximo de unidades paralelas en cada etapa batch  $j$ :  $K_j = 3$
- ✓ Horizonte de tiempo:  $H = 7500$  h

# Caso de estudio: Planta etanol y derivados

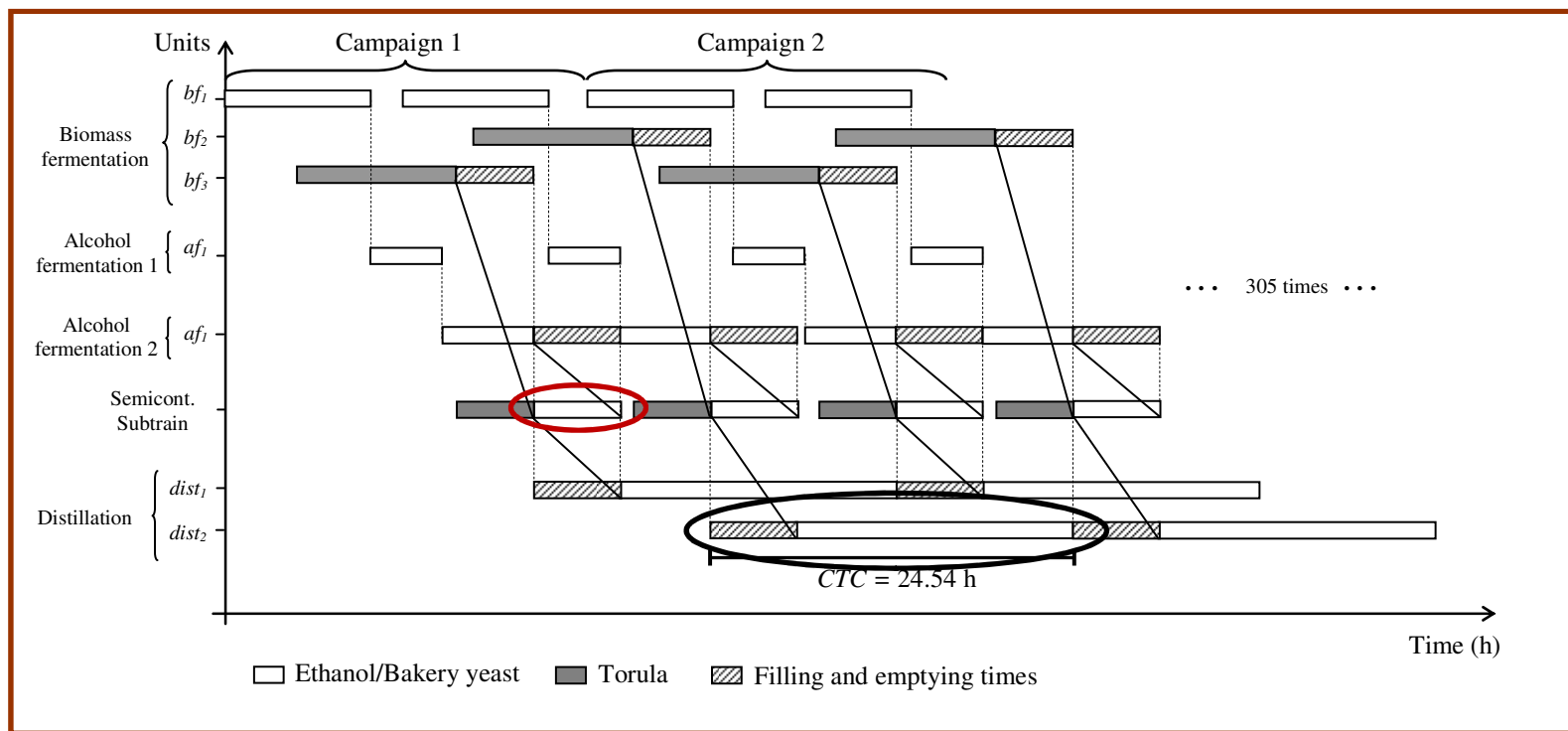
## Diseño óptimo de la planta:



# Caso de estudio: Planta etanol y derivados

## Campaña de producción óptima:

### Diagrama de Gantt

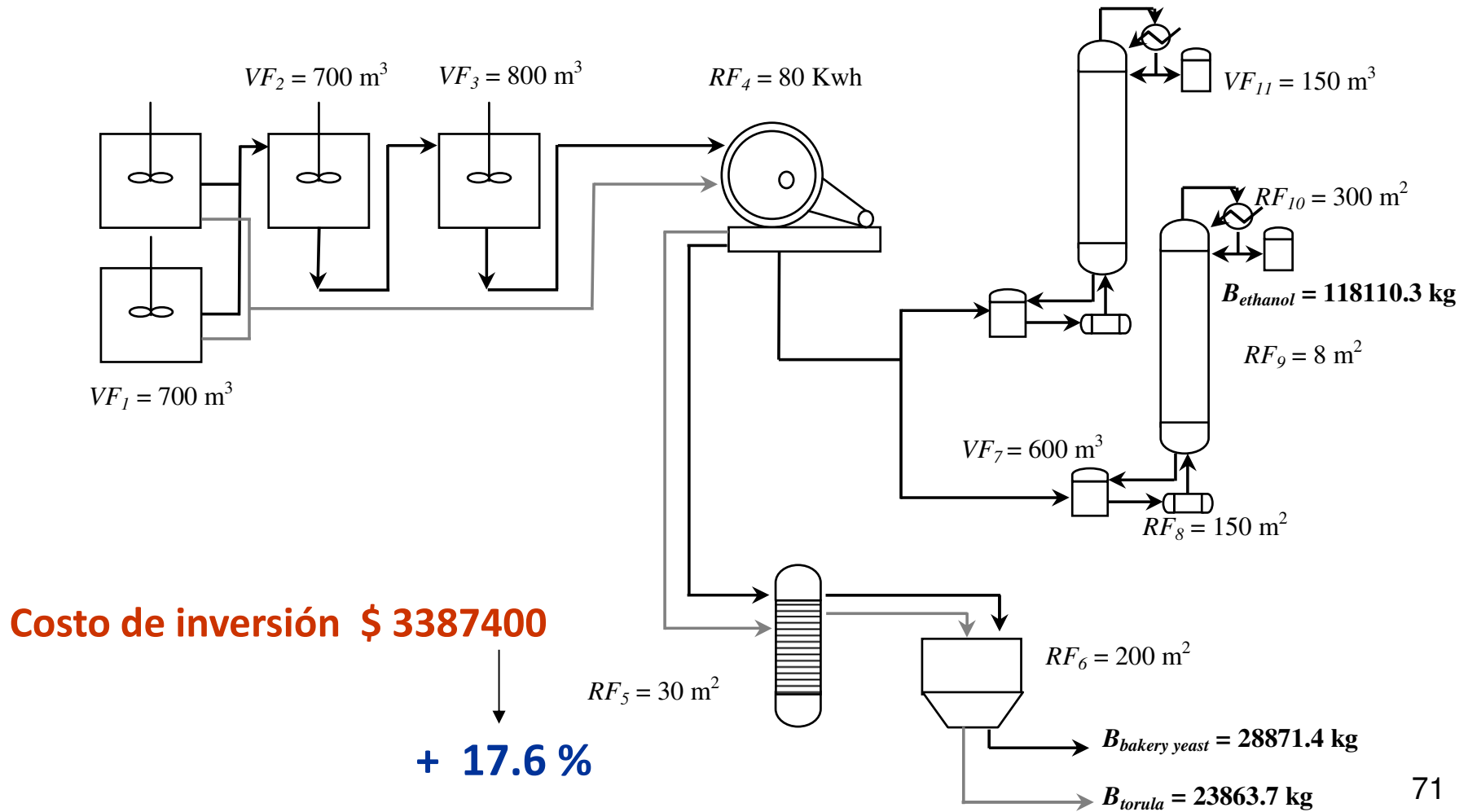


✓ **Reduced idle time**    ✓ **Limiting cycle time – No idle time**

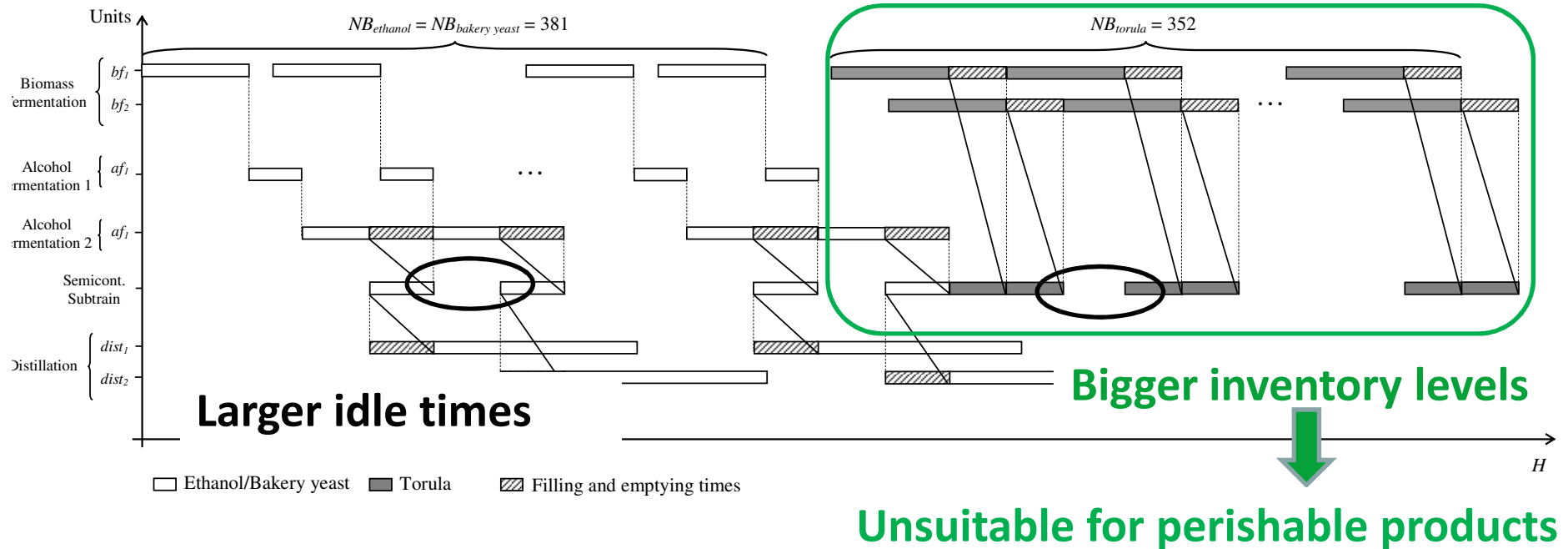
**Tiempo de Ciclo = 24.54 h**

# Caso de estudio: Planta etanol y derivados

## Diseño óptimo de la planta sin considerar campaña mixta



# Caso de estudio: Planta etanol y derivados



- El 2do. Fermentador de biomasa no es usado durante la producción de etanol, permanece inactivo durante 4700 hs. aprox.
- Las etapas de Fermentación de alcohol y destilación no son usadas durante la producción de torula, permanecen inactivas durante 2800 hs. aprox.



# Conclusiones

---

- ✓ Integración de decisiones que habitualmente son evaluadas mediante metodologías jerárquicas.
- ✓ Se plantearon reformulaciones de los problemas que permiten obtener **modelos MILP** con el propósito de asegurar la **optimalidad global de la solución**.
- ✓ La utilización de **modelos de programación matemática** para la toma de decisiones facilita la selección de la alternativa óptima en contextos en los cuales existen compromisos entre distintos elementos del problema.
- ✓ Herramientas que facilitan el estudio de escenarios y el análisis de sensibilidad ante variaciones del problema.

**Muchas gracias por la atención!!**

**Preguntas?**

