Refinamiento de la planificación eco-eficiente de estiba en grandes buques porta-contenedores.

Adolfo Leon Canizales Murcia

Universidad del Valle Facultad de Ingeniería Escuela de Ingeniería en Sistemas y Computación Cra 13 No. 100 - 00. Santiago de Cali, Colombia

1 de febrero de 2014

1. Introducción

El informe presentado en éste documento tiene como función mostrar los avances realizados en los procesos de modelamiento, implementación y pruebas.

1.1. Buque-portacontenedores y contenedores

La optimización de procesos de estiba en los puertos costeros es un proceso complejo que implica encontrar una buena forma de organizar un conjunto de cajas metalicas, conocidas como contenedores, en un buque, buscando objetivos como la seguridad para que el barco pueda soportar los viajes en alta mar sin que este sufra daños o se hunda, y la rapidez para que se puedan cargar y descargar contenedores del buque en el menor tiempo posible.

Los contenedores son cajas de metal donde se puede almacenar muchos tipos de bienes. Cada contenedor tiene un ancho de 8 pies, un alto de 8.6 o 9.6 pies, un largo de 20, 40 o 45 pies y un puerto donde ha de ser descargado. Existen varios tipos de contenedores y éstos son ubicados en el barco dependiendo de un conjunto de reglas de separación. En el modelo que se ha implementado hasta ahora, solo se tienen en cuenta contenedores con ancho de 8 pies, alto de 8.6 o 9.6 pies, largo de 20 o 40 pies y contenedores que almacenan bienes que necesiten algún tipo de precaución especial.

Los buques porta-contenedores contienen espacios (bahías) en los que almacenan los contenedores. Las bahías se encuentran distribuidas en todo el barco, sobre y bajo cubierta separadas por tapas de escotilla a lo largo del buque. Éstas bahías se separan transversalmente en pilas que tienen el ancho de 8 pies, el largo de una 20, 40 o 45 pies. La pila se encuentra dividida en celdas que se encuentra organizadas verticalmente e indexadas por niveles. Cada celda se divide en 2 ranuras que separan la celda en popa y

proa. Adicionalmente, algunas ranuras de las celdas posee un enchufe que proporciona energía eléctrica a contenedores que necesitan refrigeración.

Para gestionar con más facilidad los contenedores de 40 pies en el modelo propuesto en éste informe; se han dividido en 2 contenedores de 20 pies, que irán ubicados en la proa y la popa de la misma celda. Además, las bahías en el buque son indexadas de popa a proa y de abajo hacia arriba en la pila y continúan en las demás pilas de izquierda a derecha en una locación del barco.

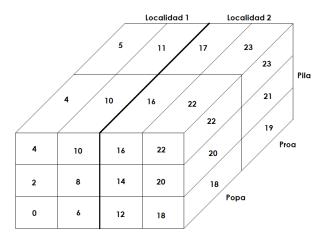


Figura 1: Indices de Slots

2. Conjunto de constantes

Para facilitar la construcción de las restricciones y de los objetivos a alcanzar en éste proyecto se plantean un conjunto de índices y constantes. Todas los conjuntos de índices que se presentarán son un subconjunto de enteros. Cada conjunto representa características ya sea de secciones del barco o de los contenedores (Cuadro 1).

En el modelo se propone la idea de contenedor virtual que tiene como objetivo representar que no se cargará un contenedor en el slot que lo contenga. Las características como el largo, ancho, alto y puerto de descarga serán iguales a 0. Además, el índice del contenedor virtual es igual a 0. ($Cont^V=0$)

Para evitar problemas al calcular el peso de una pila, la constante $Weight_i$ es igual a 0 para los contenedores de 20 pies que representen uno de 40 pies que se encuentra en la proa de las celdas.

3. Variables de decisión

Sobre la variables de decisión actuarán las restricciones que se propondrán mas adelante. Adicionalmente, estas variables modelaran los posibles resultados obtenidos al final de proceso (Cuadro 2).

Indices y constantes	Descripción
Slots	Conjunto de índices de bahías para los contenedores.
Cont	Conjunto de índices de contenedores.
Stack	Conjunto de índices de pilas.
$Slot_k$	Conjunto de slots por pila k.
$Slot_k^{A,F}$	Conjunto de slots de popa y proa por pila k.
$Slot^{\widetilde{N}R}$	Conjunto de slots no refrigerados.
$Slot^{NRC}$	Conjunto de celdas no refrigeradas.
$Cont^L$	Conjunto de contenedores cargados.
$Cont_K$	Conjunto de contenedores en la pila k.
$Cont^{\{20,40\}}$,
(00.40)	Índice del contenedor de 20 y 40 pies.
$Cont_{R}^{\{20,40\}}$	Índice del contenedor refrigerados de 20 y 40 pies.
$Length_i$	Largo del contenedor i.
$Weight_i$	Peso del contenedor i.
$Height_i$	Altura del contenedor i.
POD_i	Puerto de descarga del contenedor i.
$Stack_i^W$	Peso limite de la pila i.
$Cont^{\check{V}}$,
	Îndice del contenedor virtual.

Cuadro 1: Tabla de constantes.

Las variables de decisión utilizadas para calcular el costo de las soluciones encontradas son utilizadas sobre el proceso de propagación. (Cuadro 3).

4. Restricciones del modelo

Para el modelo se plantean un conjunto de restricciones que tienen como objetivo disminuir el espació de busqueda de posibles soluciones.

Para modelar algunas de las restricciones se hace uso de las siguientes abstracciones:

Restricciones elementales

Éstas restricciones tienen las siguiente forma:

$$element(x, y, C) = \{(e, f) | e \in D(x), f \in D(y), f = C_e\}$$

Donde x es una variable entera, y es una variable con dominio finito y $C=\{C_1,...,C_n\}$ un conjunto de constantes. La restricción implica que y es igual a la xesima constante de C.

Variables de decisión	Descripción
$S = \{S_1,, S slots \}$	$S_i \in \text{Cont}$, índice del contenedor en el $slot_i$.
$L = \{L_1,, L slots \}$	$L_i \in \text{Length}$, largo del contenedor estibado en el
	$slot_i$.
$H = \{H_1,, H slots \}$	$H_i \in \text{Height}$, alto del contenedor estibado en el
	$slot_i$.
$W = \{W_1,, W slots \}$	$W_i \in \text{Weight}$, peso del contenedor estibado en el
	$slot_i$.
$P = \{P_1,, P slots \}$	$P_i \in POD$, puerto de descarga del contenedor es-
	tibado en el $slot_i$.
$HS = \{HS_1,, HS stack \}$	$HS_i \in S$ tack, Limite de altura por pila.
CFEUA =	$CFEUA_i \in \{0,1\}$, contenedor de 40 pies estiba-
$\{CFEUA_1,, CFEUA slots/2 \}$	do en la popa.
CFEUF =	$CFEUF_i \in \{0, 1\}$, contenedor de 40 pies estiba-
$\{CFEUF_1,, CFEUF slots/2 \}$	do en la proa.
$OVT = \{OVT_1,, OVT slots $	$OVT_i \in \{0,1\}$, Contenedor sobre-estibado en el
	$slot_i$.
$OPT = \{OPT_1,, OPT stack \}$	$OP_i \in Cont_K$, Número de contenedores dife-
	rentes en la pila i.
NVC =	$NVC_i \in \{0,1\}$, Contenedores no virtuales.
$\{NVC_1,,NVC slots \}$	

Cuadro 2: Tabla de variables de decisión.

Variables de decisión	Descripción
\overline{OV}	Número de contenedores sobre-estibados.
OCNS	Número de contenedores no estibados en el barco.
OU	Número de pilas usadas.
OP	Sumatoria del número de contenedores diferentes
	por cada pila.
OR	Número de contenedores no refrigerados estiba-
	dos en slots refrigerados.
0	Variable utilizada como costo total de estiba.

Cuadro 3: Tabla de variables de decisión utilizadas para calcular el costo de la solución.

Restricciones regulares

Este tipo de restricciones tienen la siguiente forma:

$$regular(X, M) = \{(d_1, ..., d_n) | \forall i.d_i \in D(x_i), d_1...d_n \in L(M) \}$$

Donde X es un conjunto de variables con dominio $D(x_i)$ tal que 1 < i < n y M es una expresión regular que reconoce L(M).

4.1. Detalle de las restricciones

En ésta sección se presentan y se detallan el conjunto de restricciones modeladas (Cuadro 4 y 5).

Las restricciones < elementales > que se encuentran referenciadas del (1) al (4) son para generar una asociación entre los slots y las características de longitud, altura, peso y puerto de descarga de los contenedores que se estibarán en dichos slots. Se modelan las restricciones del (5) al (8) que tienen como función que los dos contenedores de 20 pies que representan a uno 40 pies queden estibados en la proa y popa de la misma celda, donde getCell(i) tiene como tarea obtener la celda del slot i. Se presenta la restricción (9) para cargar los contenedores abordo del barco. La restricción (10) plantea que las variables de longitud que pertenecen a una misma pila deben cumplir con la expresión regular R = 20*40*0*. La restricción (11) y (12) implican que no es posible estibar contenedores refrigerados en slot no refrigerados. La restricción (13) y (14) restringen el dominio de los slot de 20 y 40 pies indicando que solo se pueden cargar contenedores de 20 y 40 pies respectivamente. La restricción (15) especifica el limite de altura para cada pila. El limite de peso para pila es especificado por medio de la restricción (16). Se modela la restricción (17) la cual implica que los contenedores de una pila deben estar ordenados de abajo hacia arriba y de mayor a menor peso, donde Min(x) y Max(x) especifica el mínimo y máximo índice de conjunto de slot que pertenecen a una pila. Las restricciones del (18) al (23) tienen como objetivo identificar cuando un contenedor ésta sobre-estibado. Para una mejor entendimiento sobre las restricciones de sobre-estiba, se detallará cada una de las restricción. Las restricciones (18) y (19) solo aplicara para los contenedores 40 pies, éstas restricciones utilizan la función overStowed40(i) que indica si existe $P_i > MinP(x)$, donde MinP(x) es el mínimo puerto de descarga de un conjunto x que contienen los puertos de descarga de los contenedores estibados en slots inferiores a i y que pertenecen a la misma pila. La restricciones (20), (21), (22) y (23) solo aplican para contenedores de 20 pies, éstas restricciones usan la función overStowed20A(i) y overStowed20F(i) las cuales funcionan de la misma forma que overStowed40(i). La diferencia es que overStowed20A(i) actúa solo sobre los contenedores estibados en la popa de una misma pila y overStowed20F(i) actúa solo sobre los contenedores estibados en la proa de una misma pila. La restricción (24) tiene como objetivo contar por cada pila la cantidad de puertos de descarga diferentes. La restricción (25) implica el hecho de que un contenedor no puede estar en diferentes slots a excepción del contenedor virtual (Cuadro 4).

Las restricciones utilizadas para calcular el costo de la soluciones se encuentran referenciadas del (26) al (31). Se debe tener en cuenta que para éste modelo las res-

```
Restricciones
element(S_i, L_i, Length)
                                                                           \forall i \in Slots
                                                                                                                     (1)
element(S_i, H_i, Height)
                                                                           \forall i \in Slots
                                                                                                                     (2)
element(S_i, W_i, Weight)
                                                                           \forall i \in Slots
                                                                                                                     (3)
element(S_i, P_i, POD)
                                                                           \forall i \in Slots
                                                                                                                     (4)
L_i = 40 \Leftrightarrow CFEUA_{qetCell(i)} = 1
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (5)
                                                                           \forall i \in Slot_{k}^{A}
CFEUA_{getCell(i)} = 1 \Rightarrow S_{i+1} = S_i + 1
                                                                                                                     (6)
                                                                           \forall i \in Slot_k^F
L_i = 40 \Leftrightarrow CFEUF_{getCell(i)} = 1
                                                                                                                     (7)
                                                                           \forall i \in Slot_k^F
CFEUF_{getCell(i)} = 1 \Rightarrow S_{i-1} = S_i - 1
                                                                                                                     (8)
                                                                           \forall i \in Cont^L
                                                                                                                     (9)
S_{pos(i)} = i
                                                                           \begin{aligned} \forall \alpha \in \{A, F\}, i \in Stack \\ \forall i \in Slot^{NR} \end{aligned}
regular(Length_i^{\alpha}, R)
                                                                                                                     (10)
S_i \notin Cont_R^{20}
                                                                                                                     (11)
S_i \notin Cont_R^{R}
                                                                           \forall i \in Slot^{NRC}
                                                                                                                     (12)
S_i \in Cont^{20}
                                                                           \forall i \in Slot^{20}
                                                                                                                     (13)
S_i \in Cont^{40}
                                                                           \forall i \in Slot^{40}
                                                                                                                     (14)
\sum_{j \in slots_i^{\alpha}} H_j \leq HS_i
                                                                           \forall \alpha \in \{A, F\}, i \in Stacks
                                                                                                                     (15)
\sum_{j \in slots_i}^{j \in slots_i} W_j \le Stack_i^W
                                                                           \forall i \in Stacks
                                                                                                                     (16)
W_i + W_{i+1} \ge W_{i+2} + W_{i+3} \ge \dots \ge W_{i+n} + W_{i+n+1}
                                                                           \forall k
                                                                                     \in
                                                                                             Stack donde
                                                                                                                     (17)
                                                                           i = Min(Slot_k^A), n =
                                                                           Max(Slot_k^A) - 1
CFEUA_{qetCell(i)} = 1 \land overStowed40(i) = 1 \Rightarrow
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (18)
OVT_i = 1 \land OVT_{(i+1)} = 1
CFEUA_{getCell(i)} = 1 \land overStowed40(i) = 0 \Rightarrow
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (19)
OVT_i = 0 \land OVT_{(i+1)} = 0
CFEUA_{getCell(i)} = 0 \land overStowed20A(i) =
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (20)
1 \Rightarrow OVT_i = 1
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
CFEUA_{qetCell(i)} = 0 \land overStowed20A(i) =
                                                                                                                     (21)
0 \Rightarrow OVT_i = 0
CFEUA_{getCell(i)} = 0 \land overStowed20F(i) =
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (22)
1 \Rightarrow OVT_{(i+1)} = 1
CFEUA_{getCell(i)} = 0 \land overStowed20F(i) =
                                                                           \forall i \in Slot_k^A
                                                                                                                     (23)
0 \Rightarrow OVT_{(i+1)} = 0
                                                                           \forall k \in Stacks
OPT_k = countDifElem(Slot_k)
                                                                                                                     (24)
NVC_i = 1 \Rightarrow S_i \neq S_i
                                                                           \forall i \in Slots, \forall j \in Slots | i \neq j
                                                                                                                     (25)
```

Cuadro 4: Conjunto de restricciones

Restricciones para calcular el costo	_
$OV = \sum_{i \in Slots} OVT_i$	(26)
OCNS = Cont - getCountNVC() - 1	(27)
OU = getNotEmptyStack()	(28)
$OP = \sum_{i \in stacks} OPT_i$	(29)
OR = getContNRSlotR()	(30)
O = 120*OCNS + 100*OV + 20*OP + 10*OU + 5*OR	(31)

Cuadro 5: Conjunto de restricciones

tricciones de costo para los contenedores de 40 pies es el doble de uno de 20 pies. A continuación, se detalla cada unas de las restricciónes de costo.

La restricción (26) tiene como objetivo calcular el costo de los contenedores sobreestibados. Un contenedor se considera sobre-estibado en una pila cuando este contiene un puerto de descarga mayor a cualquiera de los puertos de descarga de los contenedores que se encuentren por debajo del mismo. La restricción (27) cuenta el costo de contenedores no estibados en el buque. El costo de contenedores no estibados se obtiene de la total de contenedores menos la cantidad de contenedores no virtuales estibados, obtenido mediante la función *getCountNVC()*, menos el contenedor virtual. La función *getNotEmptyStack()* es la encargada de obtener las pilas no vacias y se utiliza sobre la restricción (28). La restricción (29) suma la cantidad de contenedores con puerto de descarga diferente en una misma pila. La restricción (30) utiliza la función *getContNRSlotR()* que obtiene la cantidad de contenedores no refrigerados estibados en espacios refirgerados. Por ùltimo, la restricción (31) obtiene el costo total de la solución encontrada (Cuadro 5).

5. Propagación del modelo

La propagación del modelo se realiza por medio de una función de costo que tiene en cuenta los siguientes objetivos:

- Minimización de los contenedores no estibados, variable OCNS. Se adicionará un costo de 120 unidades por cada contenedor no estibado.
- Minimización de la sobre-estiba, variable OV. Se adicionará un costo de 100 unidades por cada contenedor sobre-estibado.
- Minimización de los puertos de descarga de los contenedores en cada pila, variable OP. Se agregará por cada puerto de descarga adicional de los contenedores en la pila un costo de 20 unidades.
- Minimización de las pilas vacías, variable OU. Se adicionará por cada nueva pila usada un costo de 10 unidades.
- Minimizar la carga de contenedores no refrigerados en celdas refrigeradas, variable OR. Se adicionará un costo de 5 unidades por cada contenedor no refrigerado estibado en una celda refrigerada.

 Minimización del trincaje, variable OT. Se adicionará un costo de 1 unidad por cada trinca utilizada. (Adicional)

6. Trabajo en el segundo perido

Se tienen como objetivo en el segundo periodo adicionar al modelo, restricciones que permitan encontrar buenas soluciones de trincaje de contenedores teniendo en cuenta la seguridad y estabilidad del barco y los contenedores. Adicionalmente, es necesario crear e implementar un algoritmo de vecindad para ejecutar la búsqueda local de soluciones.

Por último, se requiere ejecutar un serie de pruebas con instancias reales sobre el modelo construido y registrar los datos obtenidos.