PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DE VALPARAÍSO FACULTAD DE INGENIERÍA ESCUELA DE INGENIERÍA INFORMÁTICA

CONTAINER PRE MARSHALLING PROBLEM

ERICK JHONATAN MAULEN TORO LUCAS TOMAS AGULLO VIVEROS MATIAS ALONSO ESPINOZA ARANGUIZ BENJAMIN JESUS ROJAS DELPINO

ESTRUCTURAS DE DATOS AVANZADAS Y ALGORITMOS

Septiembre, 2020

Índice

| Li | sta de Figuras | | | | • | | | | | | | | | | | IJ |
|----|----------------|--|--|--|---|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|----|
| 1 | Modelado | | | | | | | | | | | | | | | 1 |
| 2 | Estrategia | | | | | | | | | | | | | | | 2 |
| 3 | Análisis | | | | | | | | | | | | | | | 3 |

Lista de Figuras

| 1 | Visualización | de la | ${\bf primera}$ | $\ heur {\it istica}\ .$ | | | | | | | |
|---|---------------|-------|-----------------|--------------------------|--|--|--|--|--|--|---|
| 2 | Visualización | de la | segunda | heurística | | | | | | | , |

1. Modelado

Para el modelado del problema se decidió recrear un estado a través de una Matriz que contiene números de 0 a N, donde 0 sería un espacio vacío dentro del área restringida y cualquier número diferente de 0 , sería un container con M prioridad. Siguiendo las restricciones del problema, las transiciones de estados corresponden a las columnas de la matriz, las cuales se comportan como un Stack, es decir, solo se puede trabajar con el último dato ingresado o como se ve en el problema, el que está en la cima. El método del estado trabaja recibiendo dos parámetros, el primero el número de la columna de origen y el segundo el número de la columna de destino, por lo que el método quita el dato de más arriba de la pila (Top) y lo redirige al top de la columna de destino (Push). Las restricciones del método no permite hacer Push si la columna llegó al limite de altura del espacio, como tambien el número de origen y número de destino no puede ser el mismo y por último, la columna debe tener datos para realizar una transición.

2. Estrategia

Se utilizó un algoritmo de búsqueda *greedy*, el cual, por cada nivel, seguirá al nodo más prometedor, dejando de lado el resto. Los nodos serán evaluados en base a dos heuristicas.

 Numero de Ordenados: La primera heurística consiste en contar la cantidad de containers que se encuentran ordenados, desde abajo hacia arriba. Esta será utilizada con el motivo de elevar el número de ordenados.

En la figura número 1 se encuentra un ejemplo, en dónde los containers encerrados en rojo son los que serán contabilizados para la primera evaluación. Los containers en la base de la matriz siempre serán contabilizados como ordenados, ya que se cuenta de abajo hacia arriba.

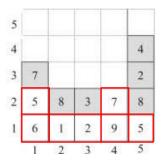


Figura 1: Visualización de la primera heurística

2. Suma de Diferencias de Tops: La segunda heuristica corresponde a una suma de un coeficiente que representa la diferencia entre el container de la superficie de una pila y el container inferior a este, siempre y cuando este ordenado. Es decir, será una sumatoria de dicho coeficiente tomando en cuenta solo las pilas bien ordenadas. Mientras más grande es la diferencia, menor será el valor, esto es para darle prioridad a los movimientos en dónde se coloca el menor número posible sobre un stack.

En la ecuación número 1 podrán observar cómo se calcula la heurística y en la figura número dos, podrán ver, a partir de un ejemplo, cuales valores son los que se tomarán en cuenta.

$$Eval_2 = \sum \left(\frac{1}{(Stack_i [top] - Stack_i [top - 1]) + 1} \right)$$
 (1)

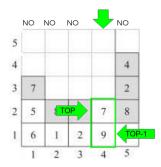


Figura 2: Visualización de la segunda heurística

3. Análisis

Se ocupo una matriz debido a su similitud espacial con el problema y además se contaba con la ventaja de tomar las columnas como un Stack, ya que solo se trabajara con el último dato ingresado. Debido a esto se ocupo la librería numpy, la razón radica en la cantidad de beneficios en el acceso de datos, principalmente en velocidad. Se implementó Greedy, debido a que se dieron resultados un poco más óptimos que el Best First y a largo plazo se penso que seria la mejor opcion.