Universidad Simón Bolívar Departamento de Computación y Tecnología de la Información CI5438 - Inteligencia Artificial I

TRIMESTRE ABRIL - JULIO 2021 PROF. CARLOS INFANTE

AMIN ARRIAGA 16-10072, DAVID SEGURA XX-XXXXX, WILFREDO GRATEROL XX-XXXXX

Búsqueda Informada: A* vs IDA*

JUNE 11, 2021

1 Introducción

2 Estructura del Repositorio

El repositorio presenta la siguiente estructura de archivos:

proy	yecto-1-ci5437/
l	benchmarks/
l	bin/
l	generators
	HanoisTowersGenerator.py
	<pre> SlidingTileGenerator.py</pre>
	TopSpinGenerator.py
	<pre>informe.pdf -> src/L_informe/informe.pdf</pre>
	Makefile
	papers/
	pdbs/
	psvn/
l	puzzles/
	README.md
l	resources/
l	src
	head.hpp
	heuristics.cpp
	heuristics.hpp
	InformedSearchs.cpp
	InformedSearchs.hpp
	L_informe/
	main.cpp
	Node.cpp
	Node.hpp
	NodesPriorityQueue.cpp
	<pre> NodesPriorityQueue.hpp</pre>
	<pre> PriorityQueue.hpp</pre>

donde

- \bullet bin/ contiene los archivos binarios que resuelven algún puzzle. Los archivos en este directorio tienen el formato P.out donde P es el nombre de algún puzzle. Estos archivos no son agregados al repositorio.
- generators/ contiene los generadores de archivos .psvn. Los que se encuentran actualmente son:
 - generators/HanoisTowersGenerator.py tal que al ejecutarse con P > 2 y D > 1, imprime un PSVN el puzzle de las Torres de Hanoi con P astas y D discos.

- generators/SlidingTileGenerator.py tal que al ejecutarse con M > 0 y N > 0, imprime un PSVN el puzzle de Sliding Tiles con dimensión $M \times N$.
- generators/TopSpinGenerator.py tal que al ejecutarse con $\texttt{K} > \texttt{1} \ y \, \texttt{N} > \texttt{K}$, imprime un PSVN el puzzle Top Spin con N tokens y un 'turntable' de longitud K.
- pdbs/ contiene los archivos necesarios para generar PDBs para los distintos puzzles a estudiar. Revise el archivo pdbs/README.md para más información.
- psvn/ contiene el código fuente para compilar la API de PSVN.
- puzzles/ contiene archivos .psvn.
- src/ contiene el código fuente principal para compilar y ejecutar los distintos algoritmos de búsqueda informada que estudiaremos en este proyecto. Daremos una brvee explicación de cada archivo:
 - src/Node.* tiene la implementación de nodo que hemos usado durante las clases. También almacena la profundidad del camino parcial hasta ese nodo.
 - src/PriorityQueue.hpp tiene la implementación de una cola de prioridad genérica. Permite
 definir el tipo de dato que servirá para realizar las comparaciones, el tipo de los elementos que
 almacenará y la función de comparación. No se separó en archivos .cpp y .hpp debido a los
 problemas de C++ con los templates.
 - src/NodesPriorityQueue.* tiene otra implementación de una cola de prioridad pero basada en nodos, y que además de los métodos empty, add y pop, también tiene los métodos find que busca un nodo según el estado que almacena; y $replace_if_less$ que, dado un nodo, verifica si la cola tiene otro nodo que representa al mismo estado que además tiene un costo parcial superior al nodo parámetro, entonces es sustituido por el nodo parámetro. Estas 2 funciones en una cola de prioridad común serían O(n), lo cual no es deseable en las funciones de búsqueda.
 - src/InformedSearchs.* tiene las implementaciones de los algoritmos de búsqueda que se estudian en el proyecto. En particular, se encuentran los siguientes algoritmos:
 - * A* sobre grafos.
 - * A* sobre árboles.
 - * A* con eliminación tardía de nodos.
 - * IDA* sobre grafos.
 - * IDA* sobre árboles.
 - * IDA* con eliminación parcial de nodos.
 - src/heuristics.* tiene las implementaciones de las distintas heúristicas que se usarán, principalmente de PDBs.
 - src/main.cpp y src/head.hpp el cual, al compilarse y ejecutarse, te permite ingresar un estado inicial, así como escoger un algoritmo de búsqueda y una heurística de los implementados para resolver el puzzle. Consulte el archivo Makefile para más información.
 - src/L_informe/ contiene los archivos fuentes de latex necesarios para generar este informe.

3 Casos de Prueba

3.1 15Puzzle

Para el 15Puzzle usamos como heurística la distancia Manhattan.

STATE	C (EASY): 14 1 9	6 4 8 12 5 7	2 3 B 10 11 13	15	
	FUNCTION	TIME (SEC)	MEMORY (GB)	NODES/SEC	SOL-LEN
	A*	172.613782	5.39361	138210.58622	45
	A* pruning	2.627228	0.04398	62283.51708	45
	A* late pruning	2.593914	0.04016	90053.48674	45
	IDA*	294.174137	0.00055	243362.32182	45
	IDA* pruning	1.537629	0.0129	410535.96154	45
ID	A* part pruning	2.629333	0.00024	240086.36411	45

A* A* pruning 361 A* late pruning 184 IDA* IDA* pruning 243	TE (SEC) MEMOR TO 748725 2 561287 2 698492 0	Y (GB) OO MUCH MEMORY .56905 26	938.20137 301.65917 353.29231	SOL-LEN 50 50 50 50
FUNCTION TIM A* A* pruning 633 A* late pruning 305 IDA*	To .547779 3 .977159 3 .9.547181 0	Y (GB) OO MUCH MEMORY	436.99234 683.54042 336.85832	SOL-LEN 57 57 57
10 ⁷ 10 ⁶ 10 ⁸ 10 ⁹ 10 ³ 10 ² 10 ¹ 10 ¹ 10 ¹ 10 ¹ 10 ² 10 ¹ 10A* part pruning 1DA* part pruning 1DA* part pruning 1DA* part pruning 1DA* Depth			IDA* pruning IDA* part pruning A* pruning A* late pruning Depth	40 50
10° 10° 10° 10° 10° 10° 10° 10° 10° 10°	A* prunir A* late pi IDA* prui IDA* part 10 20 30 Depth	runing hing pruning 40 50		

Figure 1: Left, easy. Right, medium. Down, hard

4 Detalles de Implementación

4.1 NodesPriorityQueue

La clase NodesPriorityQueue tiene 3 campos fundamentales:

• map<uint64_t, pair<unsigned, Node*>> hash es un diccionario que mapea las valores de la tabla hash proporcionada por la API de PSVN a pares {V, N} donde V es el valor del nodo al que apunta N.

- set<pair<unsigned, Node*>> ordered_nodes es un conjunto de pares {V, N} con la misma definición anterior. Cabe destacar que el tipo de dato set está implementado en C++ como un arbol rojo-negor, por lo que mantendrá ordenados los nodos según su valor V.
- unsigned (*f) (Node*) es la función de evaluación de los nodos.

Así, para buscar un nodo según su hash, simplemente tenemos que verificar que se encuentra en el campo hash, lo cual es O(1). Mientras que para realizar el reemplazo, primero obtenemos el hash del estado que tiene el nodo, luego, usando hash obtenemos el par $\{V, N\}$, y con ese par, obtenemos el elemento que se encuentra en ordered_nodes, y así realizamos el cambio en ambas estructuras en $O(\log n)$.

4.2 InformedSearchs

Para imprimir la memoria virtual usada actualmente se utiliza la estructura struct sysinfo, el cual, luego de aplicarle la función sysinfo, almacena la memoria RAM y swap usada. Así, solo debemos imprimir la memoria virtual inicial antes de correr el algoritmo y la memoria virtual justo antes de terminar para saber aproximadamente cuanta memoria se usó. Para imprimir el tiempo transcurrido se usó la función clock(), marcando el tiempo inicial e imprimiendo su diferencia con el tiempo final.

Las funciones auxiliares apply_rule y revert_rule pueden parecer redundantes ya que la API de PSVN contiene las funciones apply_fwd_rule y apply_bwd_rule respectivamente. Sin embargo, estas dos últimas tienen un problema cuando el estado al que se le aplicará la regla y el estado que almacenará el sucesor son el mismo, probablemente porque es modificado mientras es leido por la función. Es por esto que las funciones apply_rule y revert_rule lo que hacen es generar un estado auxiliar copiando al estado original, y lo usa como estado al que se le aplicará la regla y almacena al sucesor en el estado original. Estas son usadas por IDA* con eliminación parcial de duplicados.

La estructura <code>NodesPriorityQueue</code> se usó en A* con eliminación de duplicados, y realiza las funciones de almacenar los nodos ordenados según su valor (costo del camino parcial más la heurística), y permite verificar la existencia de un estado y la sustitución de nodos con el mismo estado de forma eficiente.

Mientras que para A* con eliminación tardía de duplicados se usó una tabla de hash que mapea los valores de hash para los estados dado por la API de PSVN a costos parciales. Así, podemos verificar la existencia de un estado y su costo almacenado de forma eficiente.

Para IDA* con eliminación de duplicados se utilizó una variable de tipo set que almacenaba los nodos que se encontraban en el camino actual. Así, solo basta con verificar si un nodo sucesor pertenece a dicho camino para saber si se debe agregar o no.

4.3 PDBs

El proceso de generación de un PDB para un puzzle sigue los siguientes pasos:

- 1. Compilar el archivo abstractor. cpp y psvn. cpp de la API de PSVN para obtener un archivo binario abstractor.out que nos permita crear la abstracción que necesitamos.
- 2. Utilizar abstractor.out para generar un la abstracción .psvn a partir del archivo .psvn original y el archivo abstraction.
- 3. Ejecutar psvn2c sobre el archivo .psvn abstraido para generar un archivo .c que contiene las reglas del puzzle abstraido codificadas.
- 4. Compilar el archivo dist.cpp proporcionado por la API de PSVN junto al .c del paso anterior para generar un ejecutable .dist.
- 5. Ejecutar el archivo .dist, el cual generará un PDB codificado en un archivo tal que cada línea sigue el formato <VALUE> <STATE>, donde <VALUE> es el costo mínimo desde el estado <STATE> hacia el estado objetivo. Este output es almacenado en un archivo .pdb que puede llegar a ser muy pesado.

- 6. Eliminar el archivo .c y .psvn abstraido y luego copiar y pegar el .psvn original en el directorio actual. La razón de hacer esto es que para compilar el siguiente archivo necesitamos usar el psvn con las reglas y estados originales.
- 7. Compilar el archivo make_state_map creado por nosotros el cual inicializa una variable del tipo state_map_t proporcionado por la API, y por cada línea del archivo .pdb almacena en dicha variable el estado y su valor. Luego de recorrer todo el archivo, almacena la variable de state_map_t en un archivo .state_map.
- 8. Ejecutamos make clean para quedarnos únicamente con el archivo .state map.

4.4 heuristics

Para evitar crear una función heurística por cada puzzle del mismo tipo pero con diferentes dimensiones, por ejemplo 3 funciones para Top Spin con 12, 14 y 17 tokens respectivamente, donde cada función será casi exactamente igual pero cambiando el valor de algunas variables, decidimos utilizar variables globales que definan el comportamiento de las heurísticas:

- vector<state_map_t*> pdbs almacena los PDBs que se usarán en las heurísticas. La función init_pdbs permite cargar todos en pdbs los archivos .state_map que se encuentren en un directorio dado como argumento. Los .state_map no son cargados en orden alfabético necesariamente, por lo que la función init_pdbs imprime dicho orden para poder verificarlo y modificar el código en función de eso, pues si el orden no es conocido, las heurísticas fallarán con un bello segmentation fault.
- unsigned (*f) (unsigned, unsigned) es una función que indica la relación entre heurísticas de bloques PDB, puede tomar el valor de max_h para agarrar el máximo en caso de heurísticas no aditivas, o sum_h para sumarlas en caso de heurísticas aditivas. Las funciones que realizan la asignación de f son set_max y set_sum.
- Cada puzzle tiene su propia variable global partition (pudiendo ser de distinto tipo entre cada puzzle) que almacena la forma en que se particionará el puzzle para los PDBs. Es importante que el orden en el que se encuentran los bloques de la partición corresponda al orden en el que son cargados los PDBs en la variable pdbs. Por cada variante de un puzzle existe una partición correspondiente y una función que realiza la asignación de la variable partition global del puzzle genérico a la variable partition del puzzle con dimensiones específicas. Por ejemplo, para los NPuzzles existe una variable string **partition_Npuzzle y para el 15Puzzle y 24Puzzle están las variables string partition_15puzzle[4][4] y string partition_24puzzle[5][5] junto a las funciones set_15puzzle y set_24puzzle respectivamente que asignan a partition_Npuzzle la partición que corresponda.

Además, cada puzzle tiene su propia función make_state_abs que toma un estado y un bloque de la partición y genera un nuevo estado abstraido según dicho bloque. Una vez con estos elementos, las heurísticas de cada puzzle siguen el mismo comportamiento: Reciben un esto, recorren el vector pdbs y por cada uno generamos un estado abstraido dado el bloque de la partición correspondiente, obtenemos el valor de dicho estado según el state_map y actualizamos el valor de la heurísitca según f.

5 Conclusión