

Licenciatura em Engenharia Electrotécnica e de Computadores (LEEC)

ALGORITMOS E ESTRUTURAS DE DADOS Ficha de Avaliação - 2023/2024

•		
dISTilling		
Aluno N°: 103376 Nome: Neelam Visueshcumar	Nota: _	
Aluno N°: 103681 Nome: Francisco Apolinário	Nota: _	
Grupo: <u>GR 143</u>		
Primeira fase: Número da submissão: 4 (2 do grupo) Pontuação: 300		
Fase Final: Número da submissão: 50 (6 do grupo) Pontuação: 1200		
nedida da sua percepção do trabalho realizado, preencha o seguinte quadro relativam eu projecto:		
Organização do projecto e compilação		Não
O projecto encontra-se dividido em vários módulos .h e .c	\boxtimes	
Se sim, essa divisão é a mais correcta	×	
(as funções em cada módulo constituem um conjunto logicamente relacionado))	
(cada módulo é autónomo e tem vida para lá deste projecto) Se sim, o projeto toma partido de abstração de dados	lacktriangle	
O projecto está correctamente documentado através de comentários no código font	e 🛛	
Se sim, há <i>headers</i> em todos os módulos e funções		
O projecto tem Makefile e compila sem erros	$\overline{\mathbb{X}}$	
O projecto compila sem warnings (opção -Wall)	$\overline{\mathbb{X}}$	
O projecto gera solução correcta em todos os problemas fornecidos	$\overline{\mathbf{X}}$	
Se não, indique características que tenha notado nos problemas em que funcio		
ou em que não funciona (ex: dimensão, tipo, etc)		
medida da sua percepção do trabalho realizado, preencha o seguinte quadro relativa mento do seu projecto:	mente a	o funci-
Funcionamento Sim 1	Não C	/ falhas
O programa é robusto quando invocado com argumentos incorretos		
O programa gera sempre soluções possíveis de acordo com as regras		
O programa gera sempre a melhor solução		
O programa funciona com ficheiros com múltiplos problemas		
O programa nunca crasha em circunstâncias nenhumas		
As alocações de memória são sempre verificadas		

O programa corre sem ter fugas de memória (i.e., o relatório da execução

com valgrind está limpo)

Na medida da sua percepção do trabalho realizado, preencha os quadros abaixo, relativos a opções de **implementação** do projecto:

Representação do problema - Estrutur	as de dados							
Leitura do ficheiro de jogo:								
Quantas vezes lê o ficheiro de entrada? Se lê mais do que 1 vez, porquê?		☐ Mais do que 1 vez	<u> </u>					
Resolve problemas com apenas uma p Se resolve com várias paredes, tem em m		✓ várias paredes						
☐ Todas as paredes		☒ Apenas uma parec	le de cada vez					
Representa cada parede através de: ⊠ Matriz □ Outra? Qual:								
Guarda alguma informação sobre as difer Se sim, em que formato ☐ Lista ☐ Outra? Qual:	rentes cores (para ⊠ Tabela	☐ Hash table	<u> </u>					
Com que dimensão: 2 x Nº elementos distinto	os na parede							
A tabela apresenta uma linha com a identificação dos números/elementos e outra com a contagem dos mesmos, esta contagem vai sendo atualizada ao longo da resolução do problema, com o objetivo de a cada jogada se verificar se o caminho de jogadas adotado ainda é viável.								
O armazenamento indicado atrás é mesn	no quer as cores	sejam números consecuti	vos ou é dife-					
rente caso não sejam? Explique e surpreenda-nos Sim, inicialmente é alocada uma tabela de dimensões 2 x Nº elementos total na parede, após isto é realizada uma leitura da parede e sempre que identificado um elemento novo este é guardado na primeira linha do primerio indice livre na tabela (cujo valor anterior era 0, forma como é inicializada a tabela) e é escrito 1 na segunda linha do mesmo indice, caso o elemento visto já tivesse sido encontrado apenas se incrementa o valor da contagem na segunda linha da tabela no indice associado ao mesmo. Após a verificação de toda a parede poderão existir ainda posições da tabela livres (com o valor na primeira linha a 0) como tal aloca-se uma tabela de dimensões 2 x Nº elementos distintos na parede, e copia-se para aí toda a informação na tabela anterior. Por fim a memória associada à primeira tabela é libertada.								
Resolução do problema - Manchas e La	ances							
Identificação de manchas:								
Em cada momento, para identificar as ma	nchas existentes	na parede de jogo usa:						
□ DFS □ BFS	☐Floc	dFill ⊠	Conetividade					
Outro:								
Se usa Conetividade que algoritmo usa?								
□ QF □ QU	\square WQU	⊠ CWQU						
Quando aplicável, a implementação é:	⊠ Iterat	iva						
Recursiva	Z Iterat	iva						
Identificação de lances:								
Para efetuar uma jogada na parede atual:								
☐ Identifica apenas o próximo lance	✓ Identifica e	guarda todos os lances po	ossíveis					
Se identifica apenas o próximo que informação guarda para evitar voltar a repetir lances?								
Se identifica todos os lances possíveis como o faz?								
_	mo o ruz.							
$ \boxtimes DFS $ $ BFS $	☐ Outro:							
☐ DFS ☐ BFS Como guarda essa informação: ☐ Lista	☐ Outro:		Outra					
	☐ Outro:		☐ Outra					

Resolução do problema - Procura								
Sequência de lances:								
Que algoritmo usa para testar uma sequência de lances?								
☑ DFS ☐ A* ☐ Outro:								
A implementação é: ☐ Recursiva ☐ Iterativa Como está implementada a "fila de procura"?								
☐ Tabela ☐ Acervo ☐ Outro:								
Qual é a prioridade de entrada/saída na fila? ☑ LIFO (stack) ☐ FIFO (file) ☐ PFS ☐ Outro:								
Qual é a dimensão máxima da "fila"? No máximo de lances testados para obter um tabuleiro sem manchas								
☐ É instanciada estaticamente ☐ É alocada uma só vez								
⊠ É dinamicamente alocada e libertada quando necessário.								
Se é alocada dinamicamente, a dimensão varia ao longo do processo de procura? Explique. Sim, a dimensão da fila diminui e aumenta consoante se anda para a frente e para trás nos lances. Uma vez que quando se anda para trás os elementos são retirados da mesma e quando se anda para a frente estes são adicionados. Apesar disto, a memória uma vez alocada para a mesma já não o volta a ser, isto porque aquando da remoção de elementos estes são introduzidos numa lista de reciclagem e quando é necessário adicionar elementos na fila estes só são alocados se não existir nenhum restante na lista de reciclagem. Ou é constante? Nesse caso com que dimensão? Explique								
Remove sempre todas as manchas em variante 1? ⊠ Sim □ Não								
Resolve sempre correctamente paredes em variante 2? Sim Não								
Encontra a pontuação máxima em variante 3 sempre?								
Se não, depende de: Dimensões da parede Número de cores diferentes								
Outra Qual?								
Em variantes 2 e 3 possui algum mecanismo para limitar o número de caminhos explorados na								
totalidade? ⊠ Sim □ Não								
Se sim, descreva-o com detalhe.								
O mecanismo utilizado para limitar o número de caminhos explorado baseia-se numa função que com auxilio da tabela de dimensões 2 x Nº de elementos distintos da parede (indicada na segunda página), cálcula os pontos máximos ainda atingiveis. Assumindo para tal o melhor caso possivel, isto é que todos os elementos iguais da tabela pertencem à mesma mancha. Como tal vê o número de pontos associados ao número de vezes que cada elemento existente aparece na tabela para aquela jogada especifica. Soma todos os pontos indiduais dos elementos, obtendo assim o número de pontos que o tabuleiro ainda possui, no melhor caso. Por fim, soma este valor com os pontos atuais e verifica se atinge o objetivo. No modo 2 este objetivo passa por atingir ou superar o número de pontos indicado no cabeçalho do problema. No modo 3 este objetivo passa por superar o que se tem como máximo de pontos atual. Em ambos os casos em caso de ainda ser possivel obter o resultado pretendido procede-se com o caminho que está a ser explorado, se se verificar logo através desta que esse resultado não é alcansavel interrompe-se esse caminho e experimenta-se uma alternativa diferente.								
Verificou a eficácia do mecanismo? Como? Sim. A eficácia do mecânismo foi verificada durante a implementação do mesmo, inicialmente o mecanismo utilizado considerava todos os								
números como sendo iguais e consideráva-os como sendo apenas uma mancha, contudo posteriormente por forma de tornar este meca - nismo o mais seletivo possivel, no que toca a jogadas com possibilidade de sucesso alterou-se o mecanismo para o atual. Verificou-se também que com o mecanismo várias das sequências de jogadas não chegavam a ser feitas direcionando o programa para o resultado pretendido e e resutando numa redução substancial do tempo de resolução dos problemas.								
No final da procura como determina a sequência de lances a imprimir:								
☒ Recursivamente com as estruturas existentes☒ Iterativamente com as estruturas existentes								
Com estruturas adicionais Quais e como?								
No modo 1 e 2 esta impressão é realizada recursivamente, imprimindo uma lista e stack, respetivamente, do fim para o início, no modo 3 a impressão é realizada iterativamente, imprimindo uma lista do início para o fim.								

Análise de Complexidade para uma só parede com L linhas, C colunas e T cores diferentes

Com base na sua implementação indique:

Nota: N = L x C

P = Nº lances máximo na stack

Memória: M = Nº total de lances realizados/experimentados

Qual a complexidade espacial anterior à determinação da solução? Caso seja diferente, explicite as diferenças para cada uma das 3 variantes:

A complexidade a nível espacial anterior à determinação da solução é O(N) nos 3 modos. No modo1 é apenas guardada a informação referente ao cabeçalho do problema e à parede a resolver (L por C), como tal, da inserção da informação na tabela surge esta complexidade. No modo 2 e 3 o mesmo ocorre, com o acrescimo da tabela anteriormente referida, na segunda página. Este processo como visto também tem complexidade O(N).

Qual a complexidade espacial da determinação da solução? Caso seja diferente, explicite as diferenças para cada uma das 3 variantes.

A complexidade espacial da determinação da solução é O(N), no modo1, este valor está asso - ciado aos vetores da conectividade (id e sz) de dimensões iguais às da parede (N = L x C), exis - te também memória associada à lista de jogadas realizadas contudo as dimensões dos vetores sobressai.

A complexidade espacial da determinação da solução nos modos 2 e 3 é de O(P x N), sendo o N associado às dimensões dos vetores de conectividade, à semelhança do modo 1 e P associado ao número de lances máximos que existiram na stack. Existe também uma lista de jogadas possiveis, contudo N sobressai em relação a estas. No modo 3 existe também uma outra estrutura com uma lista com a melhor sequência de jogadas, tendo complexidade <O(N), não sendo portanto considerada.

Temporal: (se preferir, abaixo, detalhe em vários passos, justifique as respostas) Qual a complexidade computacional anterior à determinação da solução? Muda quando muda a variante? Como?

A complexidade computacional anterior à determinação da solução no modo 1 é O(N), comple - xidade associada à leitura da parede do problema de dimensões N (L x C). Já no modo 2 e 3 a complexidade temporal é de O(N^2), uma vez que se realiza o mesmo pro - cedimento que no modo 1, mas com o acrescimo da identificação de número diferentes na pa - rede e contagem dos mesmos, guardados na tabela abordada na segunda página. Este proce - sso no pior caso possivel pressupõe a verificação de todos os elementos do vetor (N) para todos os elementos da parede (N).

Qual a complexidade temporal da determinação de uma solução? Descreva em que é que as 3 variantes diferem e porquê.

A complexidade temporal da determinação de uma solução no modo 1 é O(N x M), onde N se deve aos processos de atualização de informação e M ao número de lances que se realizaram. A complexidade temporal da determinação de uma solução no modo 2 e 3 é também O(N x M), estando estes associados às mesmas coisas que no modo 1. De notar que nestes dois modos M será aproximadamente o valor fatorial do número de lances possiveis inicialmente, uma vez que, no decorrer da sequência de jogadas assumindo que nunca se formam novas manchas, apenas se eliminando manchas existentes no tabuleiro inicial, haverá o (número de manchas iniciais)! formas de se chegar ao resultado pretendido.

Na medida da sua percepção do trabalho realizado, preencha o seguinte quadro relativamente ao **desenvolvimento** do seu projecto:

	Desenvolvimento	Sim	Não
	Algum dos elementos do grupo desistiu		\boxtimes
	Se sim, qual N°		
	O trabalho foi equitativamente desenvolvido por todos os elementos do grupo	×	
	Se não foi, estime a contribuição efectuada por cada elemento do grupo (total de	ve ser 10	00%)
	N°:% N°:%	2	
	Estimativa de esforço:		
	Quanto tempo dispendeu a planear o projecto	24	horas
	Quanto tempo dispendeu a codificar o projecto	160	horas
	Quanto tempo dispendeu a testar o projecto após este estar pronto	2	horas
	Quanto tempo dispendeu a preencher esta ficha	1	horas
Б.			
	empenho na UC de Programação:		
Núr	mero: 103376		Reprovado
Núr	mero: 103681	\square F	Reprovado
retin cód Cód Fon	usou código retirado de algum local, indique que código (listas, heaps, algoritmo rou (acetatos, livro, net, neste caso de onde, URL, etc). Indique a proveniência prigo separadamente. ligo: Função problems_solve baseada em código fornecido te: acetatos Livro da UC Outras (Qual(is)?) Laboratório 6 da UC		