

# Trabalho Prático 1

#### Grupo 99:

- ► Martim Henriques, up202004421
- Rúben Viana, up202005108
- Tiago Barbosa, up202004926

#### Descrição do Problema

Uma empresa tecnológica pretende inovar, criando uma plataforma eletrónica de crowdsourcing para a entrega de mercadorias em zonas urbanas. A empresa tem o seu próprio armazém para guardar as encomendas e recorre a um conjunto de estafetas para realizar as entregas. A empresa pretende criar uma plataforma que lhe permita distribuir as encomendas pelos estafetas de forma a minimizar o número de carrinhas usadas ou maximizar o lucro total da empresa. Esta plataforma também deverá permitir minimizar o tempo médio de entrega das encomendas expresso.

Cenário 1 - Formalização

Neste cenário pretende-se distribuir as encomendas pelas carrinhas de forma a minimizar o número de estafetas usados para a entrega de todos os pedidos ou do maior número de pedidos, num dia.

Sendo C o vetor de n carrinhas. Sendo E o vetor das m encomendas de cada carrinha.

Objetivo : Min  $\sum_{k=1}^{n} Ck$ . u onde u é 1 se a carrinha for usada ou 0 se não.

Sujeito a:

 $\sum_{k=1}^m C \to Ek. p \le C.pm$  onde p representa o peso das encomendas e pm o peso máximo da carrinha e E o vetor das encomendas na carrinha.

 $\sum_{k=1}^{m} C \to Ek. v \le C. vm$  onde v representa o volume das encomendas e vm o volume máximo da carrinha e E o vetor das encomendas na carrinha.

Cenário 1 – Descrição de algoritmos relevantes

Para resolver este cenário optamos por uma estratégia gananciosa tendo como inspiração o algoritmo First Fit Decreasing de Bin Packing. Assim ordenamos as carrinhas e as encomendas de acordo com o seu tamanho de forma decrescente.

```
bool Empresa::compararCarrinhasCenario1(Carrinha &lhs, Carrinha &rhs) {
    return lhs.getVolMax()*lhs.getPesoMax() > rhs.getVolMax()*rhs.getPesoMax();
}

bool Empresa::compararEncomendasCenario1(Encomenda &lhs, Encomenda &rhs) {
    return lhs.getVolume()*lhs.getPeso() > rhs.getVolume() * rhs.getPeso();
}
```

Depois fomos colocando as encomendas por ordem nas carrinhas verificando sempre se estava dentro dos limites do volume e peso.

Cenário 1 – Análise de complexidade

Baseado no algoritmo First Fit Decreasing, depois de ordenar o vetor de carrinhas e encomendas, percorremos para cada encomenda o vetor de carrinhas até encontrar uma em que a encomenda possa ser colocada pelo que esta solução tem complexidade temporal O(n x m) onde n é o número de carrinhas e m o número de encomendas e complexidade espacial O(1).

Cenário 1 – Resultados da avaliação empírica

10 encomendas -> 3 111 575[ns]

200 encomendas -> 8 522 150 [ns]

50 encomendas -> 5 463 587[ns]

450 encomendas -> 10 009 134 [ns]

100 encomendas -> 5 852 909 [ns]

A avaliação empírica não está de acordo com a complexidade O(n²) no entanto isto pode se explicar visto que no caso médio o "for" interior nunca corre na sua totalidade visto que é terminado assim que encontra uma carrinha para colocar a encomenda pelo o que o tempo de execução não aumenta tanto como o esperado.

Cenário 2 - Formalização

Neste cenário pretende-se distribuir as encomendas pelas carrinhas de forma a maximizar o lucro da empresa para a entrega de todos os pedidos ou do maior número de pedidos, num dia.

Sendo C o vetor de n carrinhas. Sendo E o vetor das m encomendas de cada carrinha.

Objetivo: Max  $\sum_{k=1}^{n} Ck.u * ((\sum_{k=1}^{m} Ck \rightarrow Ek.r) - Ck.c)$  onde Ck.u é 1 se a carrinha for usada ou 0 se não e Ek.r é a recompensa de cada encomenda e Ck.c é o custo da carrinha.

#### Sujeito a:

 $\sum_{k=1}^{m} C \to Ek. p \le C. pm$  onde p representa o peso das encomendas e pm o peso máximo da carrinha e E o vetor das encomendas na carrinha.

 $\sum_{k=1}^{m} C \to Ek. v \le C. vm$  onde v representa o volume das encomendas e vm o volume máximo da carrinha e E o vetor das encomendas na carrinha.

Cenário 2 – Descrição de algoritmos relevantes

Para resolver este cenário voltamos a optar por uma estratégia gananciosa como o algoritmo First Fit Decreasing de Bin Packing.

A primeira forma de ordenação de encomendas dá o lucro total máximo mas pode deixar bastantes encomendas por entregar. Na segunda opção apesar de o lucro poder ser um pouco mais baixo entregamos a maior parte das encomendas. Deixamos o utilizador escolher a abordagem.

Depois, tal como no cenário 1, fomos colocando as encomendas por ordem nas carrinhas verificando sempre se estava dentro dos limites do volume e peso.

```
bool Empresa::compararCarrinhasCenario2(Carrinha &lhs, Carrinha &rhs) {
    return (lhs.getVolMax()*lhs.getPesoMax())/lhs.getCusto() > (rhs.getVolMax()*rhs.getPesoMax())/rhs.getCusto();
}

bool Empresa::compararEncomendasCenario2LucroMaximo(Encomenda &lhs, Encomenda &rhs) {
    return lhs.getRecompensa()/(lhs.getVolume()*lhs.getPeso()) > rhs.getRecompensa()/(rhs.getVolume() * rhs.getPeso());
}

bool Empresa::compararEncomendasCenario2LucroEquilibrado(Encomenda &lhs, Encomenda &rhs) {
    return lhs.getRecompensa()*lhs.getVolume()*lhs.getPeso() > rhs.getRecompensa()*rhs.getVolume() * rhs.getPeso();
}
```

Cenário 2 – Análise de complexidade

Tal como no cenário 1 é usado a mesma abordagem gananciosa logo esta solução tem complexidade temporal O(n x m) onde n é o número de carrinhas e m o número de encomendas e complexidade espacial O(1).

Cenário 2 – Resultados da avaliação empírica

10 encomendas -> 2 854 062 [ns]

200 encomendas -> 7 885 947 [ns]

50 encomendas -> 4 109 946 [ns]

450 encomendas -> 9 863 822 [ns]

100 encomendas -> 4 937 306 [ns]

A avaliação empírica não está de acordo com a complexidade O(n²) no entanto isto pode se explicar visto que no caso médio o "for" interior nunca corre na sua totalidade visto que é terminado assim que encontra uma carrinha para colocar a encomenda pelo o que o tempo de execução não aumenta tanto como o esperado.

Cenário 3 - Formalização

Neste cenário pretende-se entregar as encomendas expresso de forma a minimizar o tempo médio previsto das entregas expresso a serem realizadas num dia.

Sendo E o vetor de n encomendas expresso do dia.

Objetivo : Min  $(\sum_{k=1}^n Ek.u*Ek.t/\sum_{k=1}^n Ek.u)$  onde Ek.u é 1 se a encomenda for entregue ou 0 se não e Ek.t é o tempo de duração da entrega da encomenda.

#### Sujeito a:

 $\sum_{k=1}^{n} Ek. t * Ek. u \le 8 \ hrs$  visto que as encomendas expresso têm que ser entregues entre as 9 e as 17 horas.

Cenário 3 – Descrição de algoritmos relevantes

Baseamo-nos no algoritmo de job scheduling para minimizar o tempo médio de entrega da encomenda ordenando as encomendas de forma crescente da sua duração e entregamo-las de acordo com essa ordem verificando se chegamos ao final do dia e se sobrarem encomendas ficam para serem entregues no dia seguinte.

```
std::sort(encomendasDoDiaExpresso.begin(), encomendasDoDiaExpresso.end(),
        [](Encomenda e1, Encomenda e2){return e1.getDuracao() < e2.getDuracao();}); // ordenar encomendas por duracao decrescente

int intervaloTempoEntregas = 28800; // das 9:00 as 17:00|
int index = 0;
while (intervaloTempoEntregas > 0 && index < encomendasDoDiaExpresso.size()){
    intervaloTempoEntregas -= encomendasDoDiaExpresso[index].getDuracao();
    encomendasExpressoEntregues.push_back(encomendasDoDiaExpresso[index]);
    index++;
}

for (int i = index; i < encomendasDoDiaExpresso.size(); ++i) {
    encomendasExpressoNaoEntregues.push_back(encomendasDoDiaExpresso[i]); //encomendas nao entregues
}</pre>
```

Cenário 3 – Análise de complexidade

Neste caso a função sort é de maior complexidade que a parte de ir entregando as encomendas pelo o que a complexidade temporal é O(nlogn) onde n é o número de encomendas e a complexidade espacial O(1).

#### std::SOTt <algorithm>

```
default(1)

template <class RandomAccessIterator>
    void sort (RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last);

custom(2)

template <class RandomAccessIterator, class Compare>
    void sort (RandomAccessIterator first, RandomAccessIterator last, Compare comp);
```

#### Sort elements in range

Sorts the elements in the range [first,last) into ascending order.

The elements are compared using operator< for the first version, and comp for the second.

Equivalent elements are not guaranteed to keep their original relative order (see stable sort).

#### Complexity

On average, linearithmic in the distance between *first* and *last*: Performs approximately  $N*log_2(N)$  (where N is this distance) comparisons of elements, and up to that many element swaps (or moves).

Cenário 3 – Resultados da avaliação empírica

10 encomendas -> 2 014 772 [ns]

200 encomendas -> 6 808 535 [ns]

50 encomendas -> 5 025 354 [ns]

450 encomendas -> 8 033 480 [ns]

100 encomendas -> 5 281 210 [ns]

O tempo de execução está como esperado numa complexidade O(n\*logn) visto que como é logarítmica não aumenta tanto para inputs maiores comparando a inputs mais pequenos, explicando assim o pouco aumento do tempo de execução.

#### Funcionalidade extra

Encomendas não entregues passam para o dia seguinte com prioridade

Decidimos implementar uma funcionalidade extra no cenário 3 que quando chegava às 17 horas do dia e ainda sobravam encomendas expresso para entregar estas passavam para o dia seguinte com prioridade em comparação com as encomendas já planeadas para esse dia.

```
if (!encomendasExpressoNaoEntregues.empty()) {
    waitEnter(); // pressionar tecla para continuar
    cenario3DiaSeguinte(encomendasExpressoNaoEntregues); //entregar as encomendas que restaram
}
```

#### Funcionalidade extra

Encomendas não entregues passam para o dia seguinte com prioridade

É utilizada uma função recursiva que enquanto existir encomendas que vieram de dias anteriores ela vai as processando de forma a dar prioridade às do dia anterior em relação às geradas para aquele dia e voltando a entregar todas as encomendas e verificar no final do dia se ainda sobraram algumas.

# Solução algorítmica destacada

Decidimos destacar a solução gananciosa que utilizamos tanto no cenário 1 como no cenário 2 onde ordenamos tanto as carrinhas e as encomendas de acordo com as que queríamos que fossem utilizadas primeiro.

Assim conseguimos escolher a cada passo uma solução local ótima que nos daria uma solução global que apesar de poder não ser a ideal será sempre muito próxima de uma solução global ótima.

No geral, esta abordagem, apesar de apenas dar uma solução muito próxima ideal, tem uma baixa complexidade temporal pelo o que permite dar uma solução mais rápida quando comparada a algoritmos com melhores soluções como brute force ou knapsack.

# Principais Dificuldades

#### Principais dificuldades:

- Documentação do Doxygen muito trabalhosa
- Descobrir qual algoritmo aplicar em cada cenário

O esforço foi equivalente por todos os elementos do grupo.

```
1 - Simular a entrega de encomendas normais
2 - Simular a entrega de encomendas expresso
 - Minimizar o numero de estafetas usados
2 - Maximizar o lucro da empresa
Com quantas encomendas pretende simular?
Encomendas normais para este dia:
1630
                                        1281
```

```
Carrinhas usadas:
###################################
    ID CARRINHA :
      LUCRO :
                  7072
>75
                   >265
    >353
           >245
                   >203
    >44
           >35
                   >100
    >61
           >433
                   >368
    >425
           >123
##################################
    ID CARRINHA : 25
      LUCRO :
                  -249
#####################################
    >130
           >298
                   >419
    >131
           >119
                   >341
    >309
           >243
                   >195
   >11
                   >43
           >206
           >190
                   >320
   >19
```

```
#################################
    ID CARRINHA :
       LUCRO :
                   10830
################################
    >319
             >133
                     >175
    >434
            >386
                     >450
    >82
            >398
                     >183
    >380
                     >8
    >176
            >110
                     >105
    >356
            >429
                     >78
    >188
            >289
                     >247
##################################
    ID CARRINHA :
       LUCRO :
                    8296
##################################
    >46
             >85
                     >442
            >229
                     >263
    >374
            >138
                     >197
    >311
            >361
                     >165
    >439
            >330
                     >420
    >435
            >22
                     >140
    >344
                     >392
Carrinha usadas: 4
Eficiencia: 100%
```

```
1 - Simular a entrega de encomendas normais
2 - Simular a entrega de encomendas expresso
1 - Minimizar o numero de estafetas usados
2 - Maximizar o lucro da empresa
Com quantas encomendas pretende simular?
1 - Maximizar o lucro total (podendo ficar muitas encomendas por entregar)
2 - Maximizar o lucro total (entregando o maior numero de encomendas)
Encomendas normais para este dia:
VOLUME
                         PES0
                                    DURACAO
                                               RECOMPENSA
1229
   125
   193
               13
   107
               10
                                     766
                                                 547
```

Carrinhas usadas:	##
##############	#
# ID CARRINHA : 16 #	#
# LUCRO : 27853 #	##
###################################	1
>149 >62 >25	
>218 >207 >146	
>315 >18 >210	L
>304 >107 >98	1
>187 >241 >132	1
>173 >297 >276	+-
>148 >150 >347	
>404 >280 >448	##
>273 >284 >339	#
>176 >57 >70	
>274 >423 >193	##
+	
	+-
##############	1
# ID CARRINHA : 1 #	+-
# LUCRO : 9401 #	í
#############	
>306 >398 >143	
>151 >323 >361	I
>125 >355 >161	+-
>136 >72 >10	
>385 >419 >109	+-
>170 >191 >127	
+	<u> </u>

	###	####	####	####	####	####	####	###	#	
<b>#</b> #	#	ID	CARE	RINHA		7	25	;	#	
#	#		LUCF	RO :		447	71	;	#	
#	###	####	####	####	####	####	####	###	#	
##	1	>43	0	>16	9	>4	145			
1	1	>19	)	>29	8	>3	386			
+	1	>18	39	>36	9	>3	376			
ï	1	>15	8	>12	0	>:	192			
i	1	>34	9	>30	9	>4	121			
1	+								+	
1										
1	###	####	####	####	####	###	####	###	###:	##
¦	#	ID E	NCON	1ENDA	S NA	40 E	ENTR	REGU	ES	#
i	###	####	####	####		###	####	###	###:	##
+	1			1	14					
	+				· 					-+
## #				4	00					
#	+									+
 ##					29					
1	1			1	 96					T T
1	 				<b>30</b> 					  -#
1	1				 50					Γ <sup>†</sup>
	+			4						-+
	1			2	 75					
+	+			<u>-</u>	<u></u>					-+
	100									

Desenho de Algoritmos-2021/2022

Lucro: 41725 euros

Eficiencia: 85%

```
- Simular a entrega de encomendas normais
2 - Simular a entrega de encomendas expresso
 - Minimizar o numero de estafetas usados
2 - Maximizar o lucro da empresa
Com quantas encomendas pretende simular?
 - Maximizar o lucro total (podendo ficar muitas encomendas por entregar)
2 - Maximizar o lucro total (entregando o maior numero de encomendas)
Encomendas normais para este dia:
888
                                                        828
                                           919
                                                        801
    12
                              13
                                           384
                                                        1251
     Desenho de Algoritmos-2021/2022
```

```
Carrinhas usadas:
#################################
   ID CARRINHA : 16
                 11957
       LUCRO :
################################
    >55
           >35
                   >192
           >224
    >318
                   >86
    >59
           >36
                   >419
    >350
           >97
                   >317
    >5
           >353
                   >446
###################################
    ID CARRINHA :
       LUCRO :
                 10795
################################
           >184
    >10
                   >323
           >230
                   >56
    >430
    >216
           >182 >349
    >228
           >227
                   >143
           >291
    >12
                   >159
    >49
           >183
                   >114
```

#	TD	CAI	RRI		Α			 25		#
 #										#
 ###;	####								####	##
l	>28	8		>1	35		>	131		
i	>15	1		>2	58		>	403		
	>36	4		>6	0		>	357		
	>36	5		>2	05		>	110		۱
	>12	9		>3	75		>	448		۱
	>36	2		>1	13		>	259		۱
	>21	0		>1	5		>	18		١
+										- +
###1	####	###	###	##	##:	###	##	###	####	##
#	ID	CAI	RRI	NH	Α			37		#
#		LU	CRO				93	14		#
###	ишш		$u \cdot u \cdot u$	11.11	ΨΨ.					
TT 1111	Ŧ##Ŧ	##;	###	##	##1	###	##	###	####	##
			###				>	8		
   		25			15		>			
     	>32 >14 >19	25 16 94		>3 >2 >2	15 5 2		> >	8 254 437		
     	>32 >14 >19 >17	25 16 94 74		>3 >2 >2 >2 >2	15 5 2 96		> > >	8 254 437 439		ا
     	>32 >14 >15 >17 >21	25 16 94 74		>3 >2 >2 >2 >2 >2	15 5 2 96 26		> > > >	8 254 437 439 54		ا
     	>32 >14 >19 >17 >21 >9	25 16 94 74 19		>3 >2 >2 >2 >2 >2 >3	15 5 2 96 26 52		> > > >	8 254 437 439 54 91		ا
     	>32 >14 >19 >17 >21 >9 >26	25 16 94 74 19		>3 >2 >2 >2 >2 >2 >3 >3	15 5 96 26 52		>	8 254 437 439 54 91 231		##
     	>32 >14 >19 >17 >21 >9	25 16 94 74 19		>3 >2 >2 >2 >2 >2 >3 >3	15 5 2 96 26 52		>	8 254 437 439 54 91		ا

Eficiencia: 100%

Encomendas expresso	entregues r	o dia o	de hoje:	16:26   170
###################	+#############	#####		++
# HORA DE ENTREGA	\ # I	) #		16:41   191
##################	+############	#####		16:57   64
09:00	268			++
+				,
09:02	426			Numero de encomendas nao entregues : 4
+				
09:05	403			Eficiencia: 93.3%
+				
09:09	215	· I		Press enter to continue
09:13	I 178	· +		
+		, I		Com quantas encomendas pretende simular
09:17	I 373			20
+				30

Desenho de Algoritmos-2021/2022

Encome	ndas	expresso	entr	regue	s no	dia	de	hoje:				
		########	<i></i>	<i>- 11-11-11-11</i>								
# HO	RA DE	ENTREGA		#	ID	#			+-			
######	#####	#######	#####	#####	####	####			1		15:	08
1	09	:00			337				1		-5.	00
+									T-			
1	09	:16			15						15:	26
+									+-			
1	0.9	: 33			408							
<u>'</u>	0,5				700	<u> </u>			Εf	icien	cia:	100%
					242							
1	09	:51			243							
+												
1	10	: 09			185							
+												

160

I 410