Práctica 7. Problema de rutas de vehículos (VRP)

Daniel Dóniz García

3 de mayo de 2022

1. Introducción.

En esta práctica se implementarán algoritmos heurísticos para el problema de rutas de vehículos (VRP). El programa se implementará en C++.

2. Algoritmos usados para resolver el problema.

Para ello usaremos 3 tipos de algoritmos que iré explicando más adelante. Voraz, GRASP, GVNS.

2.1. Voraz.

El algoritmo Voraz es una estrategia de búsqueda por la cual se sigue una heurística. Consiste en elegir la opción óptima en cada paso local con la espereanza de llegar a una solución óptima. El pseudocódigo que se ha seguido es el siguiente:

```
1: Elem = S;
2: S=8:
3: Obtener s c = centro(Elem):
4: repeat
5: Obtener el elemento s * E Elem ms alejado de s c:
6: S=SU{s*};
7: Elem = Elem-{S*}:
8: Obtener s c= centro(S);
9: until (S| = m)
10: Devolver S:
```

2.2. GRASP.

El algoritmo GRASP Greedy Randomized Adaptive Search Procedure es un algoritmo constructivo, es decir va anadiendo elementos a la solucion que es inicialmente vacia, adaptativo, un elemento se evalua teniendo en cuenta los elementos previamente incluidos en el solucion, se mide la conveniencia de incluir el elemento como parte de la solucion y tiene una estrategia greedy o voraz el cual escoge el elemento que optimiza la Funcion objetivo. El algoritmo tiene la siguiente estructura:

```
1: Begin
2: Preprocesamiento
3: Repeat
4: Fase Gonstructiva(Solucion);
5: PostProcesamiento(Solucion);
6: Actualizar(Solucion, MejorSolucion);
7: Until (Criterio de parada);
8: End.
```

2.3. GVNS.

Este algoritmo se basa en la búsqueda por entornos variable. Se inicia desde un solucion aleatoria y se genera su entorno, una vez generado el entorno pueden ocurrir dos cosas, la solucion es un minimo/maximo local dependiendo de la Funcion objetivo, si esto es asi el siguiente paso es generar un entorno mes grande que contenga la solucion actual. En caso de que se encuentre una maxima local distinto a la solucion actual se tomara esta solucion como mejor solucion y se generara su entorno, y se buscara un minimo maxim° local. El numero de entornos generados es un valor dictado por el usuario, suelen ser tres entornos como maxima. Este proceso se repite hasta que se alcanza un nUmero de iteraciones maximo o un ralimero de iteraciones maximas sin mejora. El pseudocodigo de este algoritmo es el siguiente:

```
1: 5 = Generarinicial();
2: repeat
3:
     repeat
4:
     X = agitacion(k, S);
5:
     busquedaLocal(X)
6:
     if X mejor que S
        S = X;
7:
8:
        reset del tamao del entorno
9:
10:
        ampliamos entorno
11:
      hasta tamao entorno == maximo
12: haste condicin de parada
```

3. Resultados obtenidos.

En este apartados estaremos ejecutando los diferentes problemas con los algoritmos implementados.

3.1. Voraz.

lgoritmo	

Problema	n	Ejecución	$Distancia_{TotalRecorrida}$	CPU_{Time}
I40j_2m_S1_1		1	217	83
$I40j_2m_S1_1$		2	217	118
$I40j_2m_S1_1$		3	217	97
$I40j_2m_S1_1$		4	217	113
$I40j_2m_S1_1$		5	217	133
$I40j_4m_S1_1$		1	280	126
$I40j_4m_S1_1$		2	280	111
$I40j_4m_S1_1$		3	280	131
$I40j_4m_S1_1$		4	280	87
$I40j_4m_S1_1$		5	280	99
$I40j_6m_S1_1$		1	362	160
$I40j_6m_S1_1$		2	362	140
$I40j_6m_S1_1$		3	362	205
$I40j_6m_S1_1$		4	362	120
$I40j_6m_S1_1$		5	362	147
$I40j_8m_S1_1$		1	444	127
$I40j_8m_S1_1$		2	444	112
$I40j_8m_S1_1$		3	444	144
$I40j_8m_S1_1$		4	444	123
		5	444	121

3.2. GRASP.

GRASP

Problema	\overline{n}	LCR	Ejecución	$Distancia_{TotalRecorrida}$	$\overline{\mathrm{CPU}_{Time}}$
I40j_2m_S1_1		2	1	150	366338
$I40j_2m_S1_1$		2	2	187	365587
$I40j_{-}2m_{-}S1_{-}1$		2	3	166	438073
$I40j_2m_S1_1$		2	4	194	255669
$I40j_2m_S1_1$		2	5	205	380810
$I40j_2m_S1_1$		3	1	188	616424
$I40j_2m_S1_1$		3	2	189	612584
$I40j_2m_S1_1$		3	3	198	463571
$I40j_2m_S1_1$		3	4	171	514067
$I40j_2m_S1_1$		3	5	214	474361
$I40j_4m_51_1$		2	1	222	248670
$I40j_4m_S1_1$		2	2	276	141429
$I40j_4m_S1_1$		2	3	250	213296
$I40j_4m_S1_1$		2	4	265	216753
$I40j_4m_S1_1$		2	5	256	243809
$I40j_4m_S1_1$		3	1	297	277509
$I40j_4m_S1_1$		3	2	286	205586
$I40j_4m_S1_1$		3	3	231	306049
$I40j_4m_S1_1$		3	4	282	391419
$I40j_4m_S1_1$		3	5	281	222153
$I40j_6m_S1_1$		2	1	315	162861
$I40j_6m_S1_1$		2	2	302	181802
$I40j_6m_S1_1$		2	3	328	104840
$I40j_6m_S1_1$		2	4	317	122739
$I40j_6m_S1_1$		2	5	282	147252
$I40j_6m_S1_1$		3	1	357	225510
$I40j_{-}6m_{-}S1_{-}1$		3	2	381	180370
$I40j_{-}6m_{-}S1_{-}1$		3	3	335	169212
$I40j_6m_S1_1$		3	4	323	239936
$I40j_6m_S1_1$		3	5	345	256631
$I40j_8m_S1_1$		2	1	368	88583
$I40j_8m_S1_1$		2	2	424	84964
$I40j_8m_S1_1$		2	3	377	91671
I40j_8m_S1_1		2	4	433	112534
I40j_8m_S1_1		2	5	429	124284
I40j_8m_S1_1		3	1	369	115835
I40j_8m_S1_1		3	2	437	115241
I40j_8m_S1_1		3	3	424	111545
I40j_8m_S1_1		3	4	435	121542
$I40j_8m_S1_1$		3	5	440	90556

3.3. GVNS.

77	71	C
Uτ	Μ	\circ

Problema	\overline{m}	k_{max}	Ejecución	$\frac{\text{Distancia}_{TotalRecorrida}}{\text{Distancia}_{TotalRecorrida}}$	$\overline{\mathrm{CPU}_{Time}}$
140j_2m_S1_1	.,,	$\frac{\kappa_{max}}{2}$	1	279	$\frac{6343769}{6343769}$
I40j_2m_S1_1		2	2	268	6247031
I40j_2m_S1_1		$\overline{2}$	3	261	6290606
I40j_2m_S1_1		2	4	267	6305427
I40j_2m_S1_1		2	5	293	6122472
I40j_2m_S1_1		3	1	255	8596277
I40j_2m_S1_1		3	2	270	8473586
I40j_2m_S1_1		3	3	263	8682803
I40j_2m_S1_1		3	4	257	8707754
I40j_2m_S1_1		3	5	254	8573133
$I40j_4m_S1_1$		2	1	315	11539051
$I40j_4m_S1_1$		2	2	321	11574764
$I40j_4m_S1_1$		2	3	288	11806880
$I40j_4m_S1_1$		2	4	322	11236430
I40j_4m_S1_1		2	5	305	11586749
$I40j_4m_S1_1$		3	1	292	14067567
$I40j_4m_S1_1$		3	2	302	14102629
$I40j_4m_S1_1$		3	3	313	14066576
$I40j_4m_S1_1$		3	4	295	14237904
$I40j_4m_S1_1$		3	5	306	14490445
$I40j_6m_S1_1$		2	1	362	16221422
$I40j_6m_S1_1$		2	2	394	16203910
$I40j_6m_S1_1$		2	3	363	16063362
$I40j_6m_S1_1$		2	4	403	16106800
$I40j_6m_S1_1$		2	5	392	16250142
$I40j_6m_S1_1$		3	1	406	19249636
$I40j_6m_S1_1$		3	2	392	19753339
$I40j_6m_S1_1$		3	3	397	19501254
$I40j_6m_S1_1$		3	4	364	19374294
$I40j_6m_S1_1$		3	5	381	19023063
$I40j_8m_S1_1$		2	1	448	16587181
$I40j_8m_S1_1$		2	2	464	16626043
$I40j_8m_S1_1$		2	3	434	16487019
$I40j_8m_S1_1$		2	4	433	16625966
$I40j_8m_S1_1$		2	5	473	17224251
$I40j_8m_S1_1$		3	1	417	20504009
$I40j_8m_S1_1$		3	2	425	19953786
$I40j_8m_S1_1$		3	3	468	20278174
$I40j_8m_S1_1$		3	4	462	20029300
$I40j_8m_S1_1$		3	5	418	19830009