

APLICAÇÃO DA METAHEURÍSTICA LNS AO PROBLEMA PROBABILÍSTICO DE LOCALIZAÇÃO-ALOCAÇÃO DE MÁXIMA COBERTURA

Ligia Corrêa de Souza

Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais - INPE
Av. dos Astronautas, 1758, Jardim da Granja – São José dos Campos – SP – Brasil
li.correasouza@gmail.com

Luiz Antonio Nogueira Lorena

Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais - INPE
Av. dos Astronautas, 1758, Jardim da Granja – São José dos Campos – SP – Brasil
lorena@lac.inpe.br

Marcos Antonio Pereira

Universidade Estadual Paulista – UNESP
Av. Dr. Ariberto Pereira da Cunha, 333, Pedregulho – Guaratinguetá – SP – Brasil
mapereira@feg.unesp.br

RESUMO

Os problemas de localização de facilidades tratam de decisões envolvendo o atendimento da demanda de um indivíduo ou de uma população a partir de centros fornecedores de produtos ou serviços, considerando aspectos logísticos. O Problema de Localização de Máxima Cobertura Probabilístico é um problema de localização de facilidades em que se busca localizar facilidades de modo a maximizar o atendimento da demanda, para uma dada distância máxima de cobertura, considerando um critério mínimo de qualidade desse atendimento. No problema probabilístico aqui estudado, as facilidades devem ser localizadas de tal maneira que os clientes cheguem dentro de um tempo aceitável e também que, uma vez na fila, o tempo de espera não seja maior que um limite máximo e/ou que o comprimento da mesma não seja maior que um valor máximo para garantir a qualidade no serviço. O presente artigo aborda técnicas heurísticas já existentes para resolver este problema utilizando um algoritmo chamado *Large Neighborhood Search*. Os testes computacionais foram realizados para instâncias de 30 e 324 pontos e alguns resultados são apresentados e comparados com os resultados encontrados na literatura e pelo software CPLEX.

PALAVRAS CHAVE. Problemas de localização-alocação. Localização de facilidades. *Large Neighborhood Search*.

Área principal: OC Combinatorial Optimization

ABSTRACT

The facility location problems dealing with decisions involving the care of the demand for an individual or a population center from suppliers of products or services, considering logistics. The Queueing Maximal Covering Location-Allocation Model is a facility location problem which seeks to locate facilities to maximize the demand for a maximum distance coverage, considering a minimum criterion of good quality. In probabilistic problem here studied, the facilities must be located so that customers arrive within a reasonable time and also that, since the queue, the waiting time is not greater than a maximum and/or the length of the same no greater than a maximum value to ensure the quality of service. This article discusses heuristic techniques to solve this problem using an algorithm called *Large Neighborhood Search*. The tests were performed for instances of 30 and 324 points and some results are presented and compared with results found in literature.

KEYWORDS. Location-allocation problems. Facility location. *Large Neighborhood Search*.

Main area: OC Otimização Combinatória

1. Introdução

O Problema de Localização de Máxima Cobertura (MCLP) tem sido estudado vastamente desde sua formulação por Church e ReVelle (1974) e considera um conjunto de pontos de demanda e um conjunto de locais candidatos para a instalação de facilidades. A cada facilidade está associada uma distância de serviço S (também chamada de distância crítica ou de cobertura) de forma que apenas os clientes situados a uma distância menor que S de algum centro serão atendidos. Como o número de centros a serem instalados pode não ser suficiente para atender todos os clientes, o problema busca determinar os locais de instalação das facilidades que atendam a maior parte de demanda existente.

No entanto, essa abordagem não considera alguns detalhes do atendimento (como a espera causada por filas) que, em alguns casos, podem incorrer em custos adicionais indiretos. Usualmente, associa-se a formação de filas a um excesso de demanda de um serviço em relação a capacidade de atendimento (Moreira, 2007). Outros problemas podem ser modelados como extensões dessa formulação, de modo a representar com mais fidelidade a realidade, pois para os sistemas que apresentam comportamento de chegada aleatória de clientes, a qualidade do serviço não está relacionada apenas com a cobertura dos clientes.

Sendo assim, as facilidades devem ser localizadas de tal maneira que os clientes cheguem dentro de um tempo aceitável e também que, uma vez na fila, o tempo de espera não seja maior que um limite máximo e/ou que o comprimento da mesma não seja maior que um valor máximo, garantindo assim uma qualidade mínima no atendimento (Marianov e Serra, 1998).

O congestionamento no atendimento pode ocorrer não só porque a capacidade do centro seja insuficiente, mas também devido à variabilidade no intervalo de chegadas de clientes e no tempo de atendimento. Os modelos tradicionais que tratam desse problema adicionam uma restrição de capacidade que força a demanda por serviço, normalmente constante e menor do que a máxima capacidade do centro, considerando que o número de solicitações de serviço é constante no tempo. Tratando o problema de forma determinística, podem-se ter servidores ociosos ou sobrecarregados (Moreira, 2007).

Considerando essa aleatoriedade nos processos de chegada e de atendimento, Marianov e Serra (1998) propuseram modelos que definem uma qualidade mínima no serviço tratando a estocasticidade do problema em restrições adicionais de capacidade. Esses autores definiram então o Problema Probabilístico de Localização-Alocação de Máxima Cobertura (QM-CLAM), fazendo as considerações de estocasticidade da demanda, que busca localizar uma dada quantidade de facilidades com um ou vários servidores, de modo que a população, a uma dada distância de um centro de atendimento, seja servida adequadamente, isto é, que o usuário não fique na fila por um período maior que um dado tempo limite ou que, ao chegar ao centro, não encontre um número de outros clientes acima do previsto, dada uma probabilidade mínima de que isso ocorra. No modelo aqui estudado, considera-se um servidor por centro, ou seja, só existe um posto de atendimento ao cliente em cada facilidade, responsável por seu atendimento integral.

Corrêa e Lorena (2006) resolveram o QM-CLAM usando o Algoritmo Genético Construtivo (AGC) e a Relaxação Lagrangeana. Corrêa, Chaves e Lorena (2007) resolveram o QM-CLAM usando uma heurística híbrida chamada *Clustering Search* (CS), que consiste na detecção de regiões promissoras do espaço de busca usando um algoritmo em que soluções semelhantes são agrupadas, após tal medida de similaridade ser definida. Essas regiões promissoras são exploradas utilizando métodos de busca local. Por fim, Corrêa, Lorena e Ribeiro (2009) solucionaram o QM-CLAM utilizando o método de Geração de Colunas (CG).

O propósito deste artigo é o de examinar o Problema de Localização-Alocação de Máxima Cobertura Probabilístico proposto por Marianov e Serra (1998), para um servidor por centro de serviços, e apresentar a solução usando uma heurística conhecida por *Large Neighborhood Search* (LNS) proposta por Shaw (1998). Os resultados são comparados com os obtidos com o GC – que obtém os melhores resultados encontrados na literatura – e com os obtidos pelo *software* CPLEX.

2. Modelo QM_CLAM

A modelagem de problemas de localização de facilidades geralmente utiliza uma representação em grafos, estabelecendo um conjunto de nós representando os clientes e os locais candidatos para a instalação das facilidades, e um conjunto de arcos representando as possíveis ligações entre clientes e facilidades. No caso geral, considera-se que o conjunto de locais candidatos para a instalação das facilidades é distinto do conjunto de clientes. Neste caso, têm-se dois conjuntos de nós: um para representar os locais potenciais para a instalação das facilidades e outro para representar os clientes. Neste trabalho, será assumido que cada nó que representa um cliente é também um candidato para a instalação de uma facilidade.

O modelo MCLP tradicional de Church e ReVelle (1974) não pode ser usado para tratar as restrições de capacidade, pois não comporta as variáveis de localização e alocação. Sem elas não seria possível computar as solicitações de serviços que chegam a um centro, para, conseqüentemente, poder determinar a ocorrência de um congestionamento. Segundo Pontin *et al.* (2010), a formulação original de Marianov e Serra (1998) é a mais adequada para representar o problema aqui tratado.

As alocações de clientes a centros são representadas pela matriz binária x_{ij} , onde I é o conjunto dos pontos de demanda e N_i é o conjunto dos pontos das facilidades candidatas que estão dentro da distância de atendimento do cliente i , com $x_{ij} = 1$, se o ponto de demanda i é alocado a facilidade j , e $x_{ij} = 0$, caso contrário. As localizações são representadas pelas variáveis binárias y_j , com $y_j = 1$ se o centro j é selecionado e $y_j = 0$, caso contrário. O parâmetro a_i define a demanda do ponto i . A constante ϕ indica a probabilidade mínima de serem encontradas no máximo b pessoas na fila ou a probabilidade mínima de que o tempo máximo de espera seja τ minutos. Assume-se também que o tempo de serviço tem uma distribuição exponencial, com taxa média ϕ e que f_i é o produto de uma constante pré-definida pela demanda do ponto i .

O modelo de Marianov e Serra (1998) segue como:

$$v(QM - CLAM) = \text{Max} \left\{ \sum_{i \in I} \sum_{j \in N_i} a_i x_{ij} \right\} \quad (1)$$

Sujeito a:

$$\sum_{j \in N_i} x_{ij} \leq 1, \quad \forall i \in I \quad (2)$$

$$\sum_j y_j = p \quad (3)$$

$$x_{ij} \leq y_j, \quad \forall i \in I \text{ e } j \in N_i \quad (4)$$

$$\sum_{i \in I} f_i x_{ij} \leq \phi \sqrt[b+2]{1 - \phi}, \quad \forall j \quad (5)$$

$$\text{ou} \sum_{i \in I} f_i x_{ij} \leq \phi + \frac{1}{\tau} \ln(1 - \phi), \quad \forall j \quad (6)$$

$$y_j \text{ e } x_{ij} \in \{0,1\}, \quad \forall i \in I \text{ e } \forall j \quad (7)$$

A função objetivo ((1) maximiza a demanda alocada aos centros. As restrições ((2) impõem que cada ponto de demanda deve ser alocado a, no máximo, uma facilidade. A restrição de cardinalidade ((3) define a quantidade de centros a serem abertos. As restrições ((4) definem que somente é possível alocar um ponto de demanda i a um centro j se houver um centro instalado em j . As restrições ((5) forçam para que haja no máximo b pessoas na fila com, no mínimo, a probabilidade ϕ . As restrições ((6) determinam que o tempo gasto no centro j seja, no máximo τ minutos, com, no mínimo, a probabilidade ϕ . E, por fim, as restrições ((7) definem a natureza binária das variáveis de decisão.

Ao descrever as restrições ((5) e ((6) foi considerado o modelo de fila M/M/1/ ∞ /FIFO, o

que significa que os intervalos entre chegadas estão exponencialmente distribuídos, o tempo de atendimento também está de acordo com uma distribuição exponencial, com apenas um servidor, com fonte de clientes infinita e a disciplina de fila é do tipo “o primeiro a chegar é o primeiro a ser atendido” (*first in - first out - FIFO*).

Para as restrições ((5) e ((6), considera-se que as solicitações de serviços de cada nó de demanda i acontecem de acordo com um processo de Poisson com taxa f_i . Muitos usuários podem vir de vários pontos de demanda ao mesmo tempo, por isso, a taxa atribuída a uma facilidade é definida como uma superposição de processos de Poisson:

$$\omega_j = \sum_{i \in I} f_i x_{ij} \tag{8}$$

Isso significa que se a variável x_{ij} for 1, o ponto i será alocado ao centro j , e a sua taxa correspondente será incluída no cálculo de ω_j .

Abordagens exatas podem resolver algumas instâncias desse problema, mas devido à natureza combinatória do QM-CLAM, os tempos de processamento necessários para calcular soluções viáveis para o problema podem ser elevados mesmo para instâncias de pequeno porte, o que justifica a pesquisa de métodos alternativos para resolver este problema.

3. LNS aplicado ao QM-CLAM

A solução de localização do problema é apresentada na forma de um vetor binário, sendo que o tamanho do vetor corresponde ao número de locais candidatos para a instalação das facilidades. O elemento do vetor é 1 quando a facilidade “posição mais um” é selecionada, e 0 caso contrário. Supondo que o número de facilidades candidatas seja 10 e que o número de facilidades a serem instaladas seja 3, uma possível solução de localização seria:

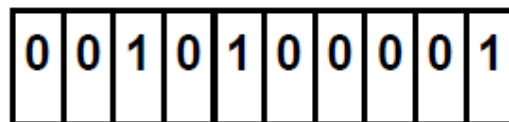


Figura 1: Representação de uma solução

E as facilidades instaladas seriam 3, 5 e 10.

Uma solução aleatória é gerada para inicializar o algoritmo. Para esta solução, geramos aleatoriamente p posições do vetor solução, inicializado com o valor 0 em todas as posições, para serem iguais a 1. Desse modo, temos uma solução de localização inicial que respeita a restrição de cardinalidade e determina sua viabilidade.

Após a geração da solução de localização, calculam-se as variáveis de alocação considerando-se as demais restrições do problema. Inicialmente, aloca-se cada cliente a todas as facilidades capazes de atendê-lo, de acordo com o raio de cobertura estabelecido. A seguir, eliminam-se as alocações múltiplas, se houverem, onde um cliente esteja alocado a mais de uma facilidade. Para tal eliminação, considera-se o cliente com maior número de alocações e o deixa alocado somente à facilidade menos congestionada, repetindo esse processo até que não haja alocações múltiplas.

Se ainda assim as restrições de congestionamento (5) e (6) forem violadas para alguma facilidade, utiliza-se o CPLEX OPTIMIZER 12.1 (ILOG, 2009) para encontrar as alocações de modo que as mesmas não excedam a capacidade. Desse modo, o CPLEX é acionado dentro do método de reparação, garantindo a viabilidade da solução reparada.

A metaheurística *Large Neighborhood Search* (LNS) foi proposta por Shaw (1998). A ideia principal do LNS é que a larga vizinhança permite que a metaheurística navegue no espaço de solução facilmente, mesmo se a instância é restrita. Nessa metaheurística, a vizinhança é

definida implicitamente por um método de destruição e um método de reparação. Tais métodos realizam uma alternância entre uma solução inviável e uma solução viável: a operação de destruir cria uma solução inviável que é trazida de volta em forma viável pela heurística de reparação.

A vizinhança $N(x)$ de uma solução x é então definida como o conjunto de soluções que podem ser alcançadas pela primeira ao aplicar o método de destruir e, em seguida, o método de reparo. O método de destruir contém um elemento aleatório de tal modo que diferentes partes da solução são destruídas em cada chamada do método.

No algoritmo 1, mostra-se o pseudo-código do LNS. A variável x^b é a melhor solução observada durante a busca, x é a solução atual e x^t é uma solução temporária que pode ser descartada ou promovida para ser a solução atual. A função $d(\cdot)$ é o método de destruição que retorna a solução x parcialmente destruída enquanto $r(\cdot)$ é o método de reparo que devolve uma solução viável construída a partir da destruída.

Algoritmo 1: LNS

```

1:  Entrada: uma solução  $x$  viável
2:   $x^b = x$ ;
3:  Repita
4:   $x^t = r(d(x))$ 
5:  Se aceitar  $x^t$  então
6:   $x = x^t$ 
7:  Fim se
8:  Se  $v(x^t) < v(x^b)$  então
9:   $x^b = x^t$ 
10: Fim se
11: Até que o critério de parada seja atingido
12: Retorne  $x^b$ 

```

Na linha 2 uma solução aleatória é gerada e armazenada na variável x^b . Na linha 4 os métodos de destruição e reparação são aplicados gerando a solução x^t . Na linha 5, a nova solução é avaliada, e uma heurística (função de aceitação) determina se esta solução deve ser a nova solução corrente (linha 6) ou se deve ser rejeitada. A linha 8 verifica se a nova solução é melhor do que a melhor solução conhecida e então atualiza-se a melhor solução na linha 9, se necessário, sendo que $v(x)$ denota o valor objetivo da solução x . O processo das linhas (4 – 10) é repetido até que um determinado critério de parada seja alcançado. Na linha 12 a melhor solução encontrada é retornada.

De acordo com Ropke e Pisinger (2006), a destruição da solução deve ser feita considerando o problema estudado. Para este problema, destruímos 50% das facilidades instaladas, pois a quantidade de facilidades utilizadas nos testes computacionais é pequena e, portanto, faz-se necessário destruir metade ou mais do vetor solução para que o mesmo mude em todos os casos testados. O método de destruição escolhido foi o método aleatório. Escolhemos aleatoriamente, entre as posições que têm valor igual a 1, uma posição do vetor solução, e o substituímos por 0, tornando assim a solução inviável, pois desrespeita a restrição de cardinalidade que define a quantidade de centros.

O método de reparo recupera a viabilidade da solução anteriormente destruída e, assim como para o método de destruição, tem-se a liberdade de escolhê-lo. O método de reparo da solução, implementado neste trabalho, também é aleatório, não garantindo que a solução reparada será melhor do que a solução anterior.

De acordo com Pisinger e Ropke (2009), a função de aceitação pode ser implementada de diferentes maneiras, como por exemplo utilizar a ideia do *Simulated Annealing* (SA). Esta idéia foi aplicada ao trabalho da seguinte forma: utilizou-se uma temperatura, inicialmente alta que decai com o tempo, a fim de aceitar soluções de piora com maior probabilidade (que utiliza a

temperatura em seu cálculo) no início da busca e aceitar soluções de piora com menor probabilidade no fim da busca.

4. Resultados computacionais

O LNS foi testado na rede de 30 vértices fornecida em Marianov e Serra (1998) e na rede de 324 pontos, sendo que as distâncias são euclidianas, obtidas de uma base de dados geográficos da cidade de São José dos Campos-SP, acrescidas da população fictícia em cada ponto de demanda e que estão disponíveis em <http://www.lac.inpe.br/~lorena/instancias.html>. Para a rede de 30 pontos foram considerados: raio de cobertura (S) igual a 1,5 milhas, tempo médio de atendimento igual a 20 minutos, taxa de chamada diária igual a 0,015 vezes a demanda do ponto para as restrições do comprimento de fila (f_i) e 0,006 vezes a demanda do ponto para as restrições de tempo de espera, todos definidos em Marianov e Serra (1998). Para a rede de 324 pontos considerou-se: raio de cobertura igual a 250m, tempo de atendimento igual a 15 minutos; taxa de chamada igual a 0,01 vezes a demanda do ponto.

O valor de ϕ é calculado da seguinte forma: como a taxa de chegada é diária, temos que a taxa de atendimento também deve ser e, portanto, devemos saber quantos clientes podem ser atendidos por dia em cada facilidade, ou seja, temos que $\phi = \frac{24*60}{20} = 72$, para a rede de 30 pontos e $\phi = \frac{24*60}{15} = 96$ para a de 324 pontos.

Vários problemas foram montados, variando-se os parâmetros p , b e ϕ para cada rede. Os resultados dessa abordagem foram comparados aos obtidos pelo uso do *software* comercial CPLEX 12.1 (ILOG, 2009) e aos resultados de Corrêa, Lorena e Ribeiro (2009), que utilizaram Geração de Colunas (CG).

Os nomes dos problemas foram codificados do seguinte modo: quantidade de pontos na rede, quantidade de facilidades para instalar, quantidade de pessoas na fila, tipo de restrição ('0' para restrições de quantidade de pessoas na fila ou '1' para restrições de tempo de atendimento) e probabilidade mínima de encontrar b pessoas na fila ou probabilidade mínima de esperar τ minutos para ser atendido.

Os problemas foram resolvidos em um computador Intel Core i5 2,4GHz com 4GB RAM. Os programas para o acionamento do CPLEX e para o LNS foram codificados em C, utilizando o ambiente Dev-C++ com compilador GCC do Projeto GNU.

Os resultados são apresentados nas Tabelas 1 e 2. As tabelas são divididas em quatro colunas: o nome do problema; a solução do CPLEX; a solução do LNS; e a melhor solução (CG) encontrada em Corrêa, Lorena e Ribeiro (2009). Na coluna referente ao CPLEX são fornecidos: a solução inteira viável e o *gap* obtidos do CPLEX, com o tempo de todos os problemas limitado em 3600 segundos (1 hora). O valor de *Gap Cplex* igual a zero define que o valor ótimo foi obtido. Esse valor é calculado por: $100 * (\text{limite superior} - \text{limite inferior}) / (\text{limite inferior})$, e fornece, em porcentagem, o *gap* entre esses limitantes.

Na coluna do LNS, são apresentados a melhor solução, a média das soluções (com 10 execuções independentes) com o tempo computacional limitado em 3600 segundos ou 1000 avaliações da função objetivo que não piore a mesma, sendo que o tempo médio das 10 execuções é apresentado, e o *Gap LNS*. O *Gap LNS* é calculado por: $100 * [(\text{melhor solução encontrada pelo CPLEX ou de Corrêa, Lorena e Ribeiro (2009)}) - (\text{Melhor solução do LNS})] / (\text{Melhor solução do LNS})$, e fornece, em porcentagem, o *gap* entre esses limitantes.

Para a rede de 30 pontos, o LNS encontrou o valor ótimo para 60% das instâncias (valores em destaque na tabela) e, do restante, conseguiu valores próximos aos melhores valores encontrados pelo CPLEX e na literatura. Para as instâncias em que o LNS não encontrou o ótimo, o *Gap LNS* ficou entre 0% e 4%, com tempos computacionais abaixo de 9 segundos. Em 39% desses casos, o LNS obteve um tempo computacional pelo menos 284 vezes menor. Em 80% dos casos, o CPLEX encontrou a solução mais rápido que o LNS. As instâncias que não apresentam valores na coluna CG não foram resolvidas pelo artigo comparado. Podemos verificar também

que, para os casos em que o CG foi testado, o LNS foi mais rápido do que o CG em 65% dos casos, sendo que encontrou o mesmo valor em 40% desses casos. Para o 60% restante, o LNS encontrou um valor com *GAP* inferior a 4%.

Tabela 1: Resultados para instâncias de 30 pontos

Problema	CPLEX			LNS				CG	
	Solução	Gap (%)	Tempo (s)	Melhor solução	Média das soluções	Gap (%)	Tempo (s)	Melhor solução	Tempo (s)
30_2_0_0_85	3700	0,24	0,19	3700	3644	0	4,558	3700	0,53
30_3_0_0_85	5390	0,13	0,11	5330	5324	1,1257	5,222	5390	28,03
30_4_0_0_85	5470	0	0,03	5470	5386	0	2,226	-	-
30_2_0_1_85	5100	0	0,39	5090	4965	0,1965	2,302	5100	5,55
30_3_0_1_85	5390	0,19	0,25	5390	5353	0	1,265	5390	3,77
30_4_0_1_85	5470	0	0,16	5470	5391	0	1,446	-	-
30_2_0_2_85	5210	1,36	0,47	5210	4966	0	1,749	5210	4,77
30_3_0_2_85	5390	0,16	0,06	5390	5363	0	1,34	5390	1,88
30_4_0_2_85	5470	0	0,02	5470	5389	0	1,262	-	-
30_2_0_0_95	2140	0	0,14	2140	2105	0	4,955	-	-
30_5_0_0_95	5330	0,38	3600	5130	4964	3,8986	5,926	5330	6,91
30_6_0_0_95	5410	0,37	3600	5390	5348	0,3711	4,006	5410	42,41
30_2_0_1_95	3520	0,47	0,36	3520	3519	0	2,842	-	-
30_3_0_1_95	5270	0,19	1286,71	5240	5149	0,5725	4,53	5270	14,75
30_4_0_1_95	5390	0,19	1,23	5390	5375	0	1,83	5390	30,88
30_5_0_1_95	5470	0	0,01	5470	5402	0	1,702	-	-
30_2_0_2_95	4520	13,24	0,36	4520	4468	0	3,6	4520	0,70
30_3_0_2_95	5390	0,12	0,06	5390	5053	0	2,059	5390	11,45
30_4_0_2_95	5470	0	0,02	5470	5386	0	1,83	-	-
30_4_1_48_90	1920	0	0,42	1920	1894	0	6,262	1920	0,44
30_5_1_48_90	2400	0	0,7	2360	2281	1,6949	8,108	2400	3,08
30_3_1_49_90	2160	0,09	0,17	2160	2148	0	5,636	2160	0,36
30_4_1_49_90	2880	0,07	0,22	2880	2872	0	5,04	2880	0,45
30_5_1_50_90	4700	16,38	0,81	4660	4447	0,8584	7,88	4700	0,83
30_6_1_50_90	5390	1,48	0,73	5390	5020	0	7,418	5390	48,44
30_6_1_41_85	5330	0,19	3600	5130	4873	3,8986	7,499	5300	11,74
30_7_1_41_85	5410	0,18	3600	5390	5258	0,3711	5,086	5350	41,84
30_8_1_41_85	5470	0	0,09	5390	5321	1,4842	4,655	5470	1,20
30_4_1_42_85	4600	0	0,31	4590	4515	0,2179	8,524	4600	0,81
30_5_1_42_85	5390	1,48	0,86	5330	5169	1,1257	6,159	5390	34,17

Para a rede de 324 pontos, o LNS não encontrou o valor ótimo para nenhuma instância com o critério de parada utilizado, mas seu *GAP* ficou abaixo de 3,6%. O CPLEX não conseguiu comprovar o ótimo para nenhuma instância e em 59% dos casos atingiu o tempo máximo estipulado. Para estes últimos casos, o LNS teve um tempo computacional pelo menos 7 vezes menor. Em apenas menos de 24% dos casos o CPLEX teve tempo computacional menor do que o atingido pelo LNS. Em 59% dos casos o LNS encontrou uma solução, com *GAPs* inferiores a 4%, mais rapidamente que o método CG. Para os demais casos em que o LNS foi mais lento que o CG os *GAPs* foram inferiores a 2%.

Tabela 2: Resultados para instâncias de 324 pontos

Problema	CPLEX			LNS				CG	
	Solução	Gap (%)	Tempo (s)	Melhor solução	Média das soluções	Gap (%)	Tempo (s)	Melhor Solução	Tempo (s)
324_10_0_0_85	37177	0,01	85,97	37060	36904	0,3228	193,347	37180	275,11
324_10_0_1_85	51000	0,02	3600	50003	49961	1,9549	187,12	51000	507,81
324_10_0_2_85	59739	0,01	96,7	59178	58609	0,9407	235,5	59740	604,48
324_10_0_0_95	21460	0,01	223,17	21297	21145	0,7596	324,423	21460	65,20
324_10_0_1_95	35360	0,02	3600	35280	34636	0,2262	436,912	35360	47,33
324_10_0_2_95	45390	0,01	3600	44708	43768	1,5025	448,907	45390	327,84
324_20_0_0_85	74352	0,01	3600	72624	72345	2,332	235,67	74358	2630,44
324_20_0_0_95	42918	0,01	311,17	42300	42246	1,4445	40,149	42920	2425,52
324_20_0_1_95	70719	0,02	3600	68859	67996	2,6315	383,33	70720	1067,41
324_20_0_2_95	90768	0,03	3600	87568	86435	3,5361	327,653	90778	2369,98
324_10_1_40_85	27699	0,01	397,66	27453	27076	0,8917	389,9	27700	238,39
324_10_1_41_85	29360	0,03	3600	28872	28120	1,6621	435,87	29360	145,88
324_10_1_42_85	30950	0,02	3600	30519	30489	1,3926	478,128	30950	42,91
324_10_1_48_90	26920	0,01	115,16	26905	26870	0,0557	43,579	26920	144,72
324_10_1_49_90	28329	0,01	398,07	27830	27596	1,7649	278,43	28330	315,70
324_10_1_50_90	29680	0,02	3600	29549	29459	0,4414	324,8	29680	81,81
324_20_1_40_85	55394	0,02	3600	53852	52829	2,789	297,46	55397	8457,66

5. Conclusões

Este artigo apresentou uma abordagem para a solução do Problema Probabilístico de Localização-Alocação de Máxima Cobertura utilizando a metaheurística *Large Neighborhood Search*. Para grande parte das instâncias, o LNS foi capaz de encontrar soluções ótimas aproximadas em tempo reduzido, o que valida os resultados do LNS para o QM-CLAM. Os resultados mostram que a abordagem é competitiva para a resolução deste problema, em tempos computacionais razoáveis com convergência rápida, e pode ser aplicado a outros problemas de localização.

A utilização de outras metaheurísticas bem como de outros métodos de reparação e destruição podem ser considerados em trabalhos futuros para a solução do QM-CLAM, considerando instâncias maiores deste modelo. Além disto, esta abordagem pode ser aplicada ao problema com m centros de serviços.

Referências

- Church, R., e C. ReVelle.** “The Maximal Covering Location Problem.” *Papers of the Regional science Association*, 1974: 32, 101 – 118.
- Corrêa, F. A.** *Relaxações e método de decomposição para alguns problemas de localização de facilidades modelados em grafos*. São José dos Campos: Tese (Doutorado em Computação Aplicada) - Instituto Nacional de Pesquisas Espaciais, INPE, 134f., 2008.
- Corrêa, F. A., A. A. Chaves, e L. A. N. Lorena.** “Heurística híbrida com detecções de regiões promissoras aplicada ao problema probabilístico de localização-alocação de máxima cobertura.” *SBPO*, 2007.
- Corrêa, F. A., e L. A. N. Lorena.** “Aplicação da relaxação Lagrangeana e do algoritmo genético construtivo na solução do problema probabilístico de localização-alocação de máxima cobertura.” *Revista Gestão & Produção*, 2006: v.13, n.2, 233-244.
- Corrêa, F. A., L. A. N. Lorena, e G. M. Ribeiro.** “A decomposition approach for the probabilistic maximal covering location-allocation problem.” *Computers & Operations Research*, 2009: 36, 2729-2739.
- IBM ILOG CPLEX 12.1 Reference Manual**, 884 p. Copyright by IBM, 2009.
- Marianov, V., e C. Revelle.** “The queuing probabilistic location set covering problem and some extensions.” *Socio-Economic Planning Sciences*, 1994: v.28, n.3, p.167–178.
- Marianov, V., e D. Serra.** “Probabilistic maximal covering location-allocation models for congested systems.” *Journal of Regional Science*, 1998: v. 38, n. 3, p. 401-424.
- Moghadas, F. M., e H. T. Kakhki.** “Queueing Maximal Covering Location-Allocation Problem: An Extension with M/G/1 Queueing Systems.” *Hindawi Publishing Corporation - Advances in Decision Sciences*, 2011: 13p.
- Moreira, D. A.** *Pesquisa Operacional - Curso Introductório*. São Paulo: Thomson Learning, 2007.
- Pisinger, D., e S. Ropke.** “A general heuristic for vehicle routing problems.” *Computers & Operations Research*, 2007: 34(8), p.2403–2435.
- Pisinger, D., e S. Ropke.** “Large Neighborhood Search.” In: *Handbook of Metaheuristics*, por M. Gendreau e J. Y. Potvin, 2ª ed. Forthcoming, 2009.
- Pontin, V. M., R. A. Garcia, P. B. Neto, e G. M. Ribeiro.** “Análise de modelos matemáticos para o Problema Probabilístico de Localização-Alocação de Máxima Cobertura.” *Cadernos do IME – Série Estatística*, 2010: v.28, 1-14.
- Ropke, S., e D. Pisinger.** “An adaptive large neighborhood search heuristic for the pickup and delivery problem with time windows.” *Transportation Science*, 2006: 40(4): 455-472.
- Shaw, P.** “Using constraint programming and local search methods to solve vehicle routing problems.” In: *CP-98 (Fourth International Conference on Principles and Practice of Constraint Programming)*. *Lecture Notes in Computer Science*, v.1520, p.417-431. 1998.