Proceeding Series of the Brazilian Society of Computational and Applied Mathematics

Avaliação Rápida em Problemas de Otimização Binária

Eduardo A. J. Anacleto, Cláudio N. Meneses² Centro de Matemática, Computação e Cognição, UFABC, Santo André, SP

Resumo: Neste trabalho, apresentamos um resultado original que possibilita acelerar o processo de resolução do problema de Programação Quadrática Binária Irrestrita. A partir desse resultado, desenvolvemos um algoritmo e realizamos experimentos computacionais com instâncias disponíveis na literatura do problema.

Palavras-chave: eficiência computacional; otimização combinatória; programação quadrática binária

1 Introdução

Nesta pesquisa investigamos o problema de Programação Quadrática Binária Irrestrita (UBQP), que pode ser utilizado para modelar problemas de otimização combinatória. Sejam: \mathbb{N}^* o conjunto dos números naturais excluindo o zero, $n \in \mathbb{N}^*$, \mathbb{B}^n o conjunto dos vetores binários de dimensão n, \mathbb{Q} o conjunto dos números racionais, $\mathbb{Q}^{n \times n}$ o conjunto das matrizes de dimensão $n \times n$ com coeficientes racionais e $f : \mathbb{B}^n \to \mathbb{Q}$. Dado $Q \in \mathbb{Q}^{n \times n}$, desejamos encontrar um vetor $x \in \mathbb{B}^n$ tal que $f(x) = x^{\mathsf{T}}Qx$ seja mínimo. Em outras palavras, precisamos resolver o problema argmin $\{f(x) = x^{\mathsf{T}}Qx \mid x \in \mathbb{B}^n \text{ e } Q \in \mathbb{Q}^{n \times n}\}$.

Os métodos que resolvem instâncias do UBQP reavaliam f(x) diversas vezes. Esta reavaliação consome relativamente muito tempo de processamento. A fim de reduzir este tempo, Glover e Hao [1] propuseram uma fórmula para reavaliar f(x) e uma estratégia para utilizá-la, quando um dos componentes de x tem seu valor modificado. Em outro artigo, Glover e Hao [2] apresentaram um método incremental que gera fórmulas para calcular f(x), quando há mudanças nos valores de dois ou mais componentes de x. Neste mesmo artigo eles propuseram uma estratégia para aplicar a fórmula que avalia f(x), quando há mudanças nos valores de dois componentes de x. As referências [3,4] descrevem aplicações.

Diferente dos resultados propostos por Glover e Hao [1,2], criamos uma fórmula para efetuar a reavaliação rápida de f(x), quando um subconjunto dos componentes de x tem seus valores modificados. A partir desta fórmula criamos um algoritmo de busca e realizamos experimentos computacionais para tentar resolver instâncias do UBQP.

2 Fórmula para Reavaliação

Dados $x, y \in \mathbb{B}^n$ com x diferente de y em r componentes. O desenvolvimento da nossa fórmula de reavaliação ocorreu da seguinte maneira: decompomos cada uma das funções $f(x) = x^{\intercal}Qx$ e $f(y) = y^{\intercal}Qy$ em quatro parcelas, isolamos a parcela de f(x) que é igual a parcela de f(y), substituímos esta parcela em f(y) e, então, simplificamos f(y) tal como é apresentado no Teorema 2.1.

 $^{^{1}} eduardo. ana cleto @ufabc. edu. br\\$

 $^{^2}$ claudio.meneses@ufabc.edu.br

2

Teorema 2.1. Sejam $n \in \mathbb{N}^*$, $N = \{1, 2, ..., n\}$, $r \in N$, $N_r \subseteq N$ com $|N_r| = r$, $\overline{N}_r = N \setminus N_r$, $x \in y \in \mathbb{B}^n$ com $y_i = 1 - x_i \ \forall i \in N_r$, $y_i = x_i \ \forall i \in \overline{N}_r$ e $Q \in \mathbb{Q}^{n \times n}$ na forma triangular inferior. Dado o valor de f(x), $f(y) = y^{\mathsf{T}}Qy$ pode ser calculado por:

triangular inferior. Dado o valor de
$$f(x)$$
, $f(y) = y^{\mathsf{T}}Qy$ pode ser calculado por:

$$f(y) = f(x) - \sum_{i \in N_r} \left[(1 - 2y_i) \left(\sum_{\substack{j \in \overline{N}_r \\ j < i}} q_{ij}y_j + \sum_{\substack{j \in \overline{N}_r \\ j > i}} q_{ji}y_j \right) + \sum_{\substack{j \in N_r \\ j \le i}} q_{ij}(1 - y_i - y_j) \right]. \tag{1}$$

Na Figura 1, a área sob cada curva mostra quando é melhor utilizar a Fórmula (1), ao invés de $f(x) = x^{\mathsf{T}}Qx$, de forma analítica e experimental.

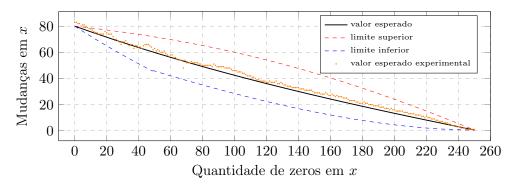


Figura 1: Quantidades de mudanças nos componentes de x quando a Fórmula (1) executa menos operações que $f(x) = x^{\mathsf{T}}Qx$, para Q com dimensão 250×250 .

3 Conclusões

Conseguimos identificar, de maneira analítica, uma relação entre os valores de r e o número de zeros no vetor x que faz com que seja melhor executar a Fórmula (1). Este resultado teórico também foi verificado experimentalmente.

Agradecimentos

Agradecemos à Universidade Federal do ABC e ao CNPq pelas bolsas de mestrado e de produtividade em pesquisa (Processo 312206/2015-1) concedidas ao primeiro e ao segundo autores, respectivamente.

Referências

- [1] F. Glover and J. Hao. Efficient Evaluations for Solving Large 0-1 Unconstrained Quadratic Optimization Problems International Journal of Metaheuristics, 1:3-10, 2010.
- [2] F. Glover and J. Hao. Fast 2-flip Move Evaluations for Binary Unconstrained Quadratic Optimization Problems *International Journal of Metaheuristics*, 1:100-107, 2010.
- [3] W. Chen. Optimality Conditions for the Minimization of Quadratic 0-1 Problems SIAM Journal on Optimization, 25:1717-1731, 2014.
- [4] Y. Wang and A. Punnen. The Boolean Quadratic Programming Problem with Generalized Upper Bound Constraints *Computers & Operations Research*, 77:1-10, 2017.