

Algoritmo Genéticos Paralelo: uma abordagem hierárquica

Derik Evangelista Rodrigues da Silva¹, Raphael Henrique Ferreira de Andrade¹,
Eduardo Spinosa¹

¹Departamento de Informática – Universidade Federal do Paraná (UFPR)
Caixa Postal 19081 – 81531-980 – Curitiba – PR – Brasil

{dersilva, rhfandrade, spinosa}@inf.ufpr.br

Abstract. @TODO Abstract

Resumo. @TODO Resumo

1. Introdução

Algoritmo Genético (*Genetic Algorithm* – GA) são algoritmos de busca inspirados no processo de evolução e seleção natural [Goldberg 1989] e tem tido grande sucesso em problemas de busca e de otimização, principalmente quando o espaços de busca é grande, complexo ou pouco conhecido, onde métodos de buscas convencionais (enumerativos, heurísticos, ...) não são apropriados [Herrera et al. 1998].

Um GA sequencial inicia-se gerando um conjunto de indivíduos para formar uma população inicial. Cada indivíduo representa uma possível solução do problema. Usando uma função de avaliação (chamada de função *fitness*), mede-se a qualidade de cada indivíduo desta população. O cálculo do *fitness* é, geralmente, o processo mais custoso de um GA [Nowostawski and Poli 1999]. Seleciona-se aleatoriamente, então, um subconjunto de indivíduos desta população e neste é aplicado operadores estocásticos de seleção, mutação e cruzamento. Por fim, os indivíduos menos adaptados (ou seja, com pior *fitness*) são descartados, para dar lugar a indivíduos mais bem adaptados.

Apesar do sucesso em muitas aplicações em diferentes domínios, existem, de acordo com [Nowostawski and Poli 1999], alguns problemas que podem ser resolvidos com o uso de um Algoritmo Genético Paralelo (*Parallel GA* – PGA):

- Para alguns tipos de problemas, o tamanho da população precisa ser muito grande, requerendo, conseqüentemente, uma grande quantidade de memória, podendo impossibilitar a execução eficiente em uma única máquina.
- O cálculo do *fitness* consome muito tempo. Há registros na literatura de uma única execução consumindo mais de 1 ano de CPU.
- GA's sequencias podem ficar presos em regiões sub-ótimas, ficando impossibilitados de encontrar uma melhor solução. PGA's podem buscar em múltiplos subespaços de busca em paralelo, e tem menos chance de ficar preso em regiões sub-ótimas.

O motivo mais importante para se estudar PGAs, ainda segundo [Nowostawski and Poli 1999], é que em muitos casos eles tem uma melhor performance do que os sequenciais, mesmo quando o paralelismo é simulado em uma máquina convencional.

Este trabalho tem como objetivo comparar três tipos de arquiteturas de PGAs: múltiplas populações, arquitetura mestre-escravo e um híbrido de ambas, ou seja, uma combinação de múltiplas populações com mestre-escravo, aplicadas a otimização de funções. Além disso, compararemos os resultados com um GA sequencial convencional.

2. Revisão de literatura

O Algoritmo Genético foi desenvolvido por John Holland na Universidade de Michigan, em 1970 [Holland 1975], inspirado no processo de seleção natural e evolução, e apresenta uma alternativa as técnicas clássicas de otimização, usando buscas aleatórias dirigidas para localizar soluções ótimas em espaços de buscas complexos [Srinivas and Patnaik 1994]. O objetivo original de Holland não era construir um algoritmo que resolvesse um problema específico, mas formalizar o estudo do fenômeno de adaptação da mesma forma que este acontece na natureza e desenvolver mecanismos de importar este comportamento em sistemas computacionais [Michell 1998].

Tendo sua inspiração na biologia, alguns termos desta área são usados para descrever o GA [Luke 2009]:

Indivíduo Solução candidata;

População Conjunto de indivíduos;

Filhos e Pais Um filho é uma cópia perturbada de seu pai (ambos são indivíduos);

***Fitness* (Adaptabilidade)** Medida de qualidade de dada solução;

Função de *Fitness* Função de qualidade.

Seleção Escolha de indivíduos, baseado em seu *fitness*;

Mutação Pequena perturbação na solução;

Recombinação / Cruzamento Grande perturbação na estrutura do indivíduo. Geralmente gera dois filhos recombinaando a estrutura de seus pais.

Genoma / Genótipo Estrutura do indivíduo;

Geração População gerada em cada ciclo do algoritmo, que envolve as funções e transformações previamente definidas.

O algoritmo apresentado em [Holland 1975] é usualmente chamado de canônico [Yang 2002] ou Algoritmo Genético Simples (SGA) [Srinivas and Patnaik 1994] e trabalha, essencialmente, com indivíduos sendo um vetor de bits, ou seja, a solução é codificada em termos de 0 e 1. Como método de seleção, o SGA usa o esquema de *roleta*, onde um determinado indivíduo tem mais chance de ser escolhido para procriar dependendo de seu *fitness* calculado.

Algumas variações foram apresentadas, como a inclusão de elitismo [De Jong 1975], que consiste em manter um número de indivíduos com melhor *fitness* de uma geração para outra, o *Steady-State Genetic Algorithm* [Whitley et al. 1988], que atualiza a população assim que os filhos são gerados, descartando-os ou inserindo-os no lugar de alguns de indivíduos piores da população e o *Tree-Style Genetic Programming Pipeline*, que utiliza uma forma diferente de procriação: com 90% de probabilidade, dois pais serão selecionados e será efetuado o cruzamento convencional e, por outro lado, com 10% de probabilidade, será selecionado apenas um pai, que será copiado para a nova população. Existem versões, também, que se preocupam em adaptar as taxas de cruzamento e mutação em tempo de execução e abordagens híbridas, como efetuar

uma busca local em cada indivíduo, usando outro algoritmo [Bersini and Renders 1994] [Katare et al. 2004].

Muitos dos algoritmos evolutivos são inerentemente paralelos [Høverstad 2010], pela natureza independente de suas operações [Alba and Troya 1999], e o paralelismo surge como uma alternativa para melhorar a eficiência dos GAs.

Os algoritmos genéticos paralelos (PGA) não são apenas versões paralelas de GA sequenciais. De fato, na maioria dos casos, o todo (PGA) tem melhor performance que a soma das sub-partes que o compõem [Alba and Troya 1999].

A maneira com que os GAs são paralelizados depende dos seguintes elementos [Nowostawski and Poli 1999]:

- Como é calculado a função *fitness* e como a mutação é aplicada;
- Se múltiplas subpopulações *demes* são usadas;
- Se múltiplas populações são usadas e como os indivíduos interagem e;
- Como a seleção é aplicada (globalmente ou localmente);

Dos parâmetros acima, pode-se extrair quatro tipos principais de PGA [Cantú-Paz 1998]:

- Mestre-escravo: globais de uma única população;
- Única população com paralelização *fine-grained*;
- Múltiplas populações com paralelização *coarsed-grained* e;
- Combinação dos métodos acima

Onde *fine-grained* refere-se a algoritmos paralelos com frequente comunicação entre as partes, enquanto *coarse-grained* refere-se ao contrário.

No esquema mestre-escravo, usa-se uma única população e paraleliza-se os cálculos de *fitness* nos processadores. Os *fine-grained* PGA (FGPGA) são usados em máquinas massivamente paralelas e consistem de uma única população espacialmente estruturada e os *coarsed-grained* PGA (CGPGA, também chamados de GA Distribuídos) consistem de múltiplas populações (também chamado de *demes* ou *ilhas*) que evoluem em paralelo e trocam indivíduos ocasionalmente (esta troca é chamada de *migração*). Aos esquemas que combinam múltiplas populações com mestre-escravo ou FGPGA dá-se o nome de *hierárquicos* (HPGA).

O primeiro PGA foi proposto em 1987 por Pettey, Leuze e Grefenstette e utilizava o esquema de múltiplas populações, migrando sempre o melhor [Alba and Troya 1999]. [Tanese 1989] utilizou o esquema de populações distribuídas e obteve bons resultados com migração de 20% da população a cada 20 gerações. [Gorges-Schleuter 1989] usavam um FGPGA e aplicava *hill climbing* caso não obtivesse nenhuma melhora em um determinado número de gerações. [Adamidis and Petridis 1996] utilizam múltiplas ilhas e é particularmente interessante pois cada uma das ilhas possuem suas próprias probabilidades de mutação, cruzamento e operadores especializados. [Wilson and Banzhaf 2010] apresentam um PGA que faz uso dos diversos núcleos das placas de vídeo de consoles de video-game, obtendo bons resultados em tempo de execução reduzido.

[Lim et al. 2007] apresentam um arcabouço para desenvolvimento de HPGA com suporte à computação em grade, e sugeriram, através de um estudo empírico utilizando problemas de *benchmark* e problemas reais, que pode-se obter uma aceleração desde que

os limites do custo da função *fitness*, tamanho do *cluster* e *overheads* na comunicação sejam satisfeitos.

[Wen-hua et al. 2007] sugere um novo PGA, chamado de *asynchronous heterogeneous hierarchical parallel genetic algorithm* (AHHPGA) aplicado para a resolução do *Redundancy Allocation Problem*, e usa um modelo *coarsed-grained* como camada superior e um modelo *fine-grained* na camada inferior. Este modelo proposto possui múltiplas populações heterogêneas, com diferentes níveis de exploração das soluções e diferentes topologias em cada subpopulação. A migração acontece de forma assíncrona, tanto o envio quanto a recepção de novos indivíduos. Os resultados obtidos por este modelo foram ligeiramente melhores do que os obtidos por um GA tradicional, mas a faltou uma análise estatística elaborada para corroborar o modelo.

[Lee et al. 2009] apresentam um modelo hierárquico com competição justa, ou seja, a população é dividida em camadas (ou classes) de acordo com o *fitness* do indivíduo e estes só competem com outros da mesma camada. Indivíduos mudam de classe quando atingem um grau de aptidão superior ao limiar de aceitação da outra classe. Desta forma, mantém-se uma maior diversidade na população, comprovada pelos testes realizados.

[Benitez and Lopes 2010] apresentam um modelo hierárquico (múltiplas populações *coarsed-grained* no nível mais alto e, no nível mais baixo, mestre-escravo) para o problema de desdobramento de proteínas, obtendo melhores resultados em 7 de 10 em comparação com o *benchmark* de outro PGA não-hierárquico.

3. Experimentos

3.1. Problema

Três funções de *benchmark* da literatura foram escolhidas, duas definidas em [De Jong 1975] e a função de Rastrigin. Aplicamos estas funções ao problema de minimização. As definições das funções foram extraídas de [Temby et al. 2005].

A primeira função de [De Jong 1975], a Função Esfera (*Sphere Function*), é relativamente simples. Não possui ótimos locais e é facilmente resolvida por um GA. O valor de x varia entre -5.12 e $+5.12$.

$$f(Sphere) = \sum_{i=1}^n x_i^2 \quad (1)$$

A segunda função de [De Jong 1975], a Função *Step* (*Step Function*) contém múltiplos *plateaux*. Indivíduos no mesmo *plateau* tem *fitness* equivalentes, o que pode significamente diminuir a velocidade de convergência de algoritmos de otimização. O valor de x varia entre -5.12 e $+5.12$.

$$f(Step) = \sum_{i=1}^n [x_i] \quad (2)$$

A função de Rastrigin é outro problema muito difícil já que define um espaço de busca muito grande, com $n = 20$ com valores entre -5.12 e $+5.12$. Além disso, possui muitos ótimos locais. Esta combinação faz com que muitos algoritmos possuam grande

difículdade para encontrar a solução ótima. As variáveis A e ω controlam a frequência e modulação do espaço de busca. No estudo feito, $A = 10$ e $\omega = 2\pi$;

$$f(Rastrigin) = 10 \times n + \sum_{i=1}^n [x_i^2 - 10 \times \cos(2\pi x_i)] \quad (3)$$

Os códigos foram desenvolvidos em C, com uso da biblioteca *OpenMP* para paralelização. Todos os testes foram executados em uma máquina Linux de 64bits com 4 cores de processamento.

3.2. Representação e Parâmetros

Os casos de testes consistiam em achar um conjunto de elementos $(x_0, x_1, x_2, \dots, x_n)$ que minimizasse as funções definidas na seção 3.1.

Utilizamos o método definido em [Srinivas and Patnaik 1994, p. 3] para representar os números em ponto flutuante. Substituímos o valor do número pelo seu equivalente em inteiro, multiplicando por 10^p , onde p é o grau de precisão (casas decimais). Este número inteiro é então representado em uma *string de bits*, em binário. Como as funções definidas em 3.1 possuem domínio entre o intervalo -5.12 e $+5.12$, utilizamos uma *string de bits* v de 10 posições, sendo a posição v_0 referente ao sinal, para cada número que queremos representar.

O cruzamento dá-se de forma convencional: considere dois indivíduos v e q e m o tamanho do indivíduo; os indivíduos z e w , resultados do cruzamento de v e q serão:

$$z = [v_0, v_1, v_2, \dots, v_n, q_{n+1}, q_{n+2}, \dots, q_m]$$

$$w = [q_0, q_1, q_2, \dots, q_n, v_{n+1}, v_{n+2}, \dots, v_m]$$

Onde n é um valor escolhido de forma aleatória, $0 \leq n \leq m$. A taxa de cruzamento é de 100%.

Esboço: Comparação entre ag tradicional, ag paralelo com multiplas populações, ag paralelo master slave e ag híbrido das duas anteriores.

Problema: funções de de jong.

Modelagem: Vetor de números reais. Cruzamento convencional. Mutação: pequena soma/subtração de número entre 0.01 e 0.05. Seleção torneio.

Análise: tabelas: tempo gasto, resultado médio em 10 execuções para cada um dos ag's, ótimo conhecido. Gráfico: fitness x geração, testes: kruskal-wallis e/ou análise de covariância (ancova).

Referências

- Adamidis, P. and Petridis, V. (1996). Co-operating populations with different evolution behaviours. In *Evolutionary Computation, 1996., Proceedings of IEEE International Conference on*, pages 188–191.
- Alba, E. and Troya, J. M. (1999). A survey of parallel distributed genetic algorithms. *Complex.*, 4(4):31–52.

- Benitez, C. and Lopes, H. (2010). Hierarchical parallel genetic algorithm applied to the three-dimensional hp side-chain protein folding problem. In *Systems Man and Cybernetics (SMC), 2010 IEEE International Conference on*, pages 2669–2676.
- Bersini, H. and Renders, J.-M. (1994). Hybridizing genetic algorithms with hill-climbing methods for global optimization: Two possible ways. In *International Conference on Evolutionary Computation*, pages 312–317.
- Cantú-Paz, E. (1998). A survey of parallel genetic algorithms. *CALCULATEURS PARALLELES*, 10.
- De Jong, K. A. (1975). *An analysis of the behavior of a class of genetic adaptive systems*. PhD thesis, Ann Arbor, MI, USA. AAI7609381.
- Goldberg, D. (1989). *Genetic algorithms in search, optimization, and machine learning*. Artificial Intelligence. Addison-Wesley.
- Gorges-Schleuter, M. (1989). Asparagos an asynchronous parallel genetic optimization strategy. In *Proceedings of the third international conference on Genetic algorithms*, pages 422–427, San Francisco, CA, USA. Morgan Kaufmann Publishers Inc.
- Herrera, F., Lozano, M., and Verdegay, J. L. (1998). Tackling real-coded genetic algorithms: Operators and tools for behavioural analysis. *Artif. Intell. Rev.*, 12(4):265–319.
- Holland, J. (1975). *Adaptation in natural and artificial systems: an introductory analysis with applications to biology, control, and artificial intelligence*. University of Michigan Press.
- Høverstad, B. A. (2010). Simdist: a distribution system for easy parallelization of evolutionary computation. *Genetic Programming and Evolvable Machines*, 11(2):185–203.
- Katare, S., Bhan, A., Caruthers, J. M., Delgass, W. N., and Venkatasubramanian, V. (2004). A hybrid genetic algorithm for efficient parameter estimation of large kinetic models. *Computers & Chemical Engineering*, 28(12):2569 – 2581.
- Lee, H., Hong, S., and Kim, E. (2009). Optimal classifier design method using hierarchical fair competition model based parallel genetic algorithm. In *ICCAS-SICE, 2009*, pages 2907–2910.
- Lim, D., soon Ong, Y., and sung Lee A, B. (2007). Efficient hierarchical parallel genetic algorithms using grid computing. *Future Generation Computer Systems*, 23.
- Luke, S. (2009). *Essentials of Metaheuristics*. Lulu. Disponível em: <<http://cs.gmu.edu/~sean/book/metaheuristics/>>. Acesso em: 27/02/2013.
- Michell, M. (1998). *An Introduction to Genetic Algorithms*. Complex Adaptive Systems Series. Mit Press.
- Nowostawski, M. and Poli, R. (1999). Parallel genetic algorithm taxonomy. In *Proceedings of the Third International*, pages 88–92. IEEE.
- Srinivas, M. and Patnaik, L. (1994). Genetic algorithms: a survey. *Computer*, 27(6):17–26.
- Tanese, R. (1989). Distributed genetic algorithms. In *Proceedings of the 3rd International Conference on Genetic Algorithms*, pages 434–439, San Francisco, CA, USA. Morgan Kaufmann Publishers Inc.

- Temby, L., Vamplew, P., and Berry, A. (2005). Accelerating real-valued genetic algorithms using mutation-with-momentum. In *in: The 18th Australian Joint Conference on Artificial Intelligence*, pages 1108–1111.
- Wen-hua, Z., Papadopoulos, Y., and Parker, D. (2007). Reliability optimization of series-parallel systems using asynchronous heterogeneous hierarchical parallel genetic algorithm. *China Academic Journal Electronic Publishing House*, 1(4):403–412.
- Whitley, D., Kauth, J., and of Computer Science, C. S. U. D. (1988). *GENITOR: A Different Genetic Algorithm*. Technical report (Colorado State University. Dept. of Computer Science). Colorado State University, Department of Computer Science.
- Wilson, G. and Banzhaf, W. (2010). Deployment of parallel linear genetic programming using gpus on pc and video game console platforms. *Genetic Programming and Evolvable Machines*, 11(2):147–184.
- Yang, S. (2002). Genetic algorithms based on primal-dual chromosomes for royal road functions.