

# 一种竞争算法及其在组合优化问题中的应用<sup>\*</sup>

于志伟<sup>1</sup> 陶 波<sup>1</sup> 汪元美<sup>2</sup>

<sup>1</sup>(杭州电子工业学院 ICCAD 研究中心 杭州 310037)

<sup>2</sup>(浙江大学生命科学与医学工程系 杭州 310027)

**摘要** 提出了一种全局搜索算法——竞争算法,它通过一个种群中各个体之间的互相激励、互相竞争,最终达到共同优化。竞争算法在思想上独立于遗传算法,在组合优化问题中,对这种类型的算法进行的仿真,取得了令人满意的结果。

**关键词** 竞争算法, 遗传算法, 组合优化。

**中图法分类号** TP18

所谓组合优化,是指在离散的、有限的数学结构上,寻找一个满足给定条件,并使其目标函数值达到最大或最小的解。一般来说,组合优化问题通常带有大量的局部极值点,往往是不可微的、不连续的、多维的、有约束条件的、高度非线性的NP完全问题。许多应用中的热门问题都可以转化为组合优化问题,例如,印刷电路及VLSI电路的布局布线问题、通信中的路由分配问题、工厂任务调度问题等。

遗传算法GA(genetic algorithm)<sup>[1,2]</sup>作为一种新型的、模拟生物进化过程的随机化搜索、优化方法,近十几年来在组合优化领域中得到了相当广泛的研究和应用,并已在解决诸多典型问题中显示了良好的性能和效果,例如,用GA实现TSP(traveling salesman problem)问题<sup>[3]</sup>、Job Shop调度问题<sup>[4]</sup>和图着色问题<sup>[2]</sup>等。

在本节的最后还需要指出,求解组合优化问题的现代方法,除了遗传算法外,著名的还有神经网络算法、模拟退火算法、Tabu搜索算法、拟物法<sup>[5]</sup>、拟人法<sup>[6]</sup>以及它们的混合(Hybrid)形式等。

## 1 竞争算法

在竞争算法中,首先给定固定数量的个体,这些个体的性能由一个类似CA中适应度函数的性能函数进行评价。个体进行优化搜索是基于以下的启发式思想:种群中性能占优的个体被认为已接近某个局部最优点,而性能相对较差的个体被认为距离局部最优点较远。因此,性能占优的个体宜在自身附近的小范围内搜索,而性能较差的个体应在较大的范围内搜索。一个可能的结果是,性能较差的个体在付出更多的努力之后,赶上了性能占优的个体。这个互相激励、竞争的过程一直进行下去,直至达到共同优化。

值得注意的是,在这里,性能差的个体不是象遗传算法中那样被淘汰,而是通过自身的大幅度改革,有可能达到好的性能。可以看出,上述策略的特点是期望所有的个体通过竞争共同提高,最终达到同步优化,它与遗传算法的竞争优选策略正好相反。

我们首先给出需要求解问题的抽象形式。

$$\max_{x \in X} c(x), \quad (1)$$

其中性能函数  $c(x)$  包含了我们对个体  $x$  的评价。在数学优化问题中,  $c(x)$  可以是目标函数或它的变换形式;条件  $x \in X$  综合了所有对  $x$  的约束,它可以包含线性或非线性不等式,也可以包含对  $x$  的某些分量只取离散值的限制等。

定义  $N(x, \alpha)$  为  $x$  的  $\alpha$  邻域,其中  $\alpha$  是一个参数。对它的要求是,  $\alpha$  越大,  $N(x, \alpha)$  中所包含的元素就越多,同时要求  $N(x, \alpha)$  是对称的,即  $x_1 \in N(x_2, \alpha)$  当且仅当  $x_2 \in N(x_1, \alpha)$ 。

于是,可以构造下述的竞争算法步骤。

\* 作者于志伟,1970年生,博士,主要研究领域为医学图象处理,优化技术及神经网络。陶波,1969年生,副教授,主要研究领域为图象处理,神经网络。汪元美,1945年生,教授,博导,主要研究领域为图象重建,神经网络。

本文通讯联系人:于志伟,杭州 310037,杭州电子工业学院 ICCAD 研究中心

本文 1997-06-26 收到原稿,1997-09-01 收到修改稿

## (1) (初始化)

- (1.1) 确定种群规模  $PS$  (population size) 及终止竞争准则;
- (1.2) 随机地在  $X$  中产生  $PS$  个个体, 用  $\{x_p^{(0)}, p=1, \dots, PS\}$  表示;
- (1.3) 计算其性能,  $c(x_p^{(0)}), p=1, \dots, PS$ , 并求出参数

$$a_p^{(0)} = \frac{D(c(x_p^{(0)}))}{\sum_{p=1}^{PS} D(c(x_p^{(0)}))} \quad p=1, \dots, PS \quad (2)$$

其中  $D(\cdot)$  是单调递减的正函数;

- (1.4) 置  $k=0$ ;

## (2) (竞争)

- (2.1) 对于个体  $p=1, \dots, PS$ , 做

在  $x_p^{(k)}$  的邻域  $N(x_p^{(k)}, a_p^{(k)})$  中随机产生一点  $\tilde{x}$ , 如果满足  $c(\tilde{x}) > c(x_p^{(k)})$ , 则接受 (即令  $x_p^{(k+1)} = \tilde{x}$ ), 否则, 令  $x_p^{(k+1)} = x_p^{(k)}$ ;

- (2.2) 对于竞争调整后的个体  $x_p^{(k+1)}, p=1, \dots, PS$ , 利用式(2)重新计算邻域参数  $a_p^{(k+1)}, p=1, \dots, PS$ ;

## (3) (终止检验)

如果  $\{x_p^{(k)}, p=1, \dots, PS\}$  中有 1 个个体满足预先设定的终止准则, 则中止竞争, 并输出最佳个体 (即主观最优解). 否则,  $k=k+1$ , 转(2).

我们知道, 在遗传算法中, 也要计算类似式(2)的表达式, 用于确定个体的生存概率, 但是在那,  $D(\cdot)$  只能是单调增函数.

值得注意的是, 尽管我们在上述算法的步骤(2.1)中用到了随机搜索, 但这与遗传算法或模拟退火算法中用到的随机化技术是不同的. 随机化技术是一种启发式搜索技术, 它通过有条件地 (以某个概率) 向性能退化方向搜索, 从而保证有效地跳出局部极小点, 并最终达到全局最优. 而本文算法中, 随机搜索本身是盲目的. 当然, 竞争策略能够保证计算会有效地跳出局部极小点的陷阱. 本质上, 竞争算法更具有确定性算法的意味.

## 2 在组合优化问题中的应用

本节只就 TSP 问题检验我们的算法. 简言之, TSP 问题就是寻找一条最短的遍历  $n$  城市的路径. 如果用整数集  $S=\{1, 2, \dots, n\}$  表示  $n$  个城市, 则集合  $X$  就是所有  $S$  的排列 (Permutation)  $x=\pi(S)=\{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  的集合, 它表示一条从城市  $v_1$  开始, 依次经过城市  $v_2, \dots, v_n$ , 最后返回城市  $v_1$  的遍历路径.

可以定义性能函数为  $x=\pi(S)$  距离的倒数

$$c(x) = \frac{1}{\sum_{i=1}^{n-1} d(v_i, v_{i+1}) + d(v_n, v_1)}. \quad (3)$$

式中  $d(v_i, v_{i+1})$  表示城市  $v_i$  到城市  $v_{i+1}$  的距离.

定义某个  $x=(v_1, v_2, \dots, v_n)$  的 1-邻域为

$$N_1(x) \triangleq \{(w_1, w_2, \dots, w_n) | (w_1, w_2, \dots, w_n) \text{ 由 } (v_1, v_2, \dots, v_n) \text{ 经过一次置换而来}\}. \quad (4)$$

而集合  $C \subset X$  的 1-邻域为

$$N_1(C) \triangleq \bigcup_{x \in C} N_1(x) \quad (5)$$

于是可以用嵌套的办法定义 2-邻域、3-邻域、…、 $m$ -邻域

$$\begin{aligned} N_2(x) &\triangleq N_1(N_1(x)) \\ N_3(x) &\triangleq N_2(N_1(x)) = N_1(N_1(N_1(x))) \end{aligned}$$

$$N_m(x) \triangleq N_{m-1}(N_1(x)) = \underbrace{N_1(\dots N_1(x))}_{m \text{ 重}}$$

容易验证  $N_k(x) \subseteq N_l(x), \forall k \leq l$ , 即我们定义了一串前后嵌套的邻域集合.

为了将竞争算法用到 TSP 问题之中, 首先需建立上节定义的邻域  $N(x, \alpha)$  与  $N_i(x)$  之间的映射关系, 我们构造如图 1 所示的曲线, 它表明一个特定的  $N(x, \alpha)$  邻域确定一个特定的  $N_i(x)$  邻域, 对照上节给出的算法, 我们发现只要确定了: (1)  $D(x) = 1/x$ ; (2) 停止准则, 在一定的迭代间隔内最优  $c(x)$  没有发生变化, 或者迭

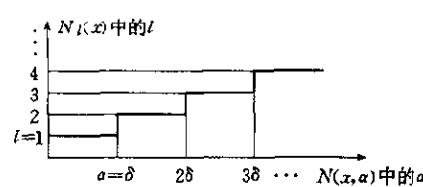


图1

代总次数已到; (3)  $\delta$ 的数值,那么,就可以实现求解TSP问题的竞争算法了. 我们对文献[7]提供的31个城市的中国TSP问题进行了求解. 如果取  $\delta=0.1$ ,  $PS=12$ , 获得的最优结果为15 404公里, 这已达到目前包括遗传算法、模拟退火算法在内的各种方法所能达到的最高水平. 其遍历路径为:

北京→哈尔滨→长春→沈阳→天津→济南→合肥→南京→上海→杭州→台北→福州→南昌→武汉→长沙→广州→海口→南宁→贵阳→昆明→成都→拉萨→乌鲁木齐→西宁→兰州→银川→西安→郑州→石家庄→太原→呼和浩特→北京.

然后,我们又随机地在  $[0,1] \times [0,1]$  区域内产生 100 个城市, 如图 2 所示为初始路径, 用本文算法进行求解, 得到如图 3 所示的结果. 可见结果是令人满意的.

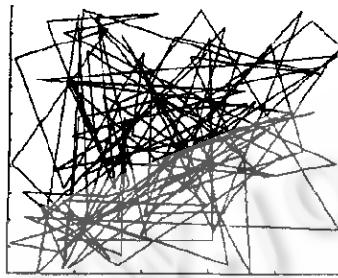


图 2 100 城市 TSP 问题初始路径

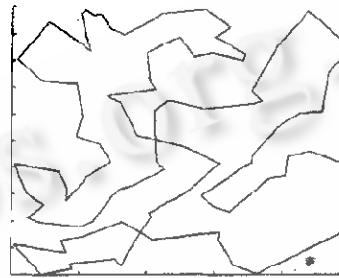


图 3 最终路径

在 0-1 规划问题中, 邻域的定义是类似的, 如果某个  $x \in \{0,1\}^n$ , 则  $x$  的 1-邻域定义为  $N_1(x) \triangleq \{y \in \{0,1\}^n \mid \exists k \text{ 使得 } y_k = \bar{x}_k, y_l = x_l, \forall l \neq k\}$ , 而 2-, 3-, …, 邻域由同样的嵌套方法得到, 然后就很容易用竞争算法实现求解了.

#### 参考文献

- 陈国良等. 遗传算法及其应用. 北京: 人民邮电出版社, 1996  
(Chen Guo-liang et al. Genetic Algorithms and Its Applications. Beijing: People's Communication Press, 1996)
- 刘勇, 廉立山, 陈毓屏. 非数值并行算法(第 2 版). 北京: 科学出版社, 1995  
(Liu Yong, Kang Li-shan, Chen Yu-ping. Nonnumerical Parallel Algorithms (Second Volume). Beijing: Science Press, 1995)
- Fogel D B. Applying evolutionary programming to selected traveling salesman problems. *Cybernetics and Systems*, 1993, 24: 27 ~ 36
- Davis L. Job shop scheduling with genetic algorithms. In: *Proceedings of the International Conference on Genetic Algorithms and Their Applications*, 1985. 136~140
- 黄文奇, 詹叔浩. 求解 packing 问题的拟物方法. *应用数学学报*, 1979, 2(2), 176~180  
(Huang Wen-qi, Zhan Shu-hao. Object-imitation method on solving packing problems. *Acta Mathematicae Applicatae Sinica*, 1979, 2(2), 176~180)
- 黄文奇, 金人超. 求解 SAT 问题的拟物拟人算法——Solar. *中国科学(E 辑)*, 1997, 27(2), 179~186  
(Huang Wen-qi, Jin Ren-chao. Object-imitation and human-imitation algorithms on solving SAT problems. Solar, *Science in China (Volume E)*, 1997, 27(2), 179~186)
- 靳蕃等. 神经网络与神经计算机原理·应用. 成都: 西南交通大学出版社, 1991  
(Jin Fan et al. Neural Network and Neural Computers: Theory and Applications. Chengdu: Press of Xi'an Jiaotong University, 1991)

## A Competition Algorithm and Its Applications in Combinatorial Optimization Problems

YU Zhi-wei<sup>1</sup> TAO Bo<sup>1</sup> WANG Yuan-mei<sup>2</sup>

<sup>1</sup>(ICCAD Research Center Hangzhou Institute of Electronic Engineering Hangzhou 310037)

<sup>2</sup>(Department of Life Science and Biomedical Engineering Zhejiang University Hangzhou 310027)

**Abstract** A global search algorithm, competition algorithm, is presented. It searches for the global optimum by impelling and competing among the individuals within a population. The idea of the proposed algorithm is independent of the famous GA (genetic algorithm). Some computations on combinatorial optimization problem are conducted, which demonstrate the superiority of the algorithm.

**Key words** Competition algorithm, genetic algorithm, combinatorial optimization.