<

蚁群算法在旅行商问题中的应用

◆ 苑侗侗 王雪阳

摘要:本文以旅行商问题为研究对象,介绍了蚁群算法实现的具体步骤,并以遗传算法、模拟退 火算法为比较算法,分析了三种算法求解旅行商问题时的性能,实验证明:蚁群算法在计算小规模旅 行商问题时,其性能优于遗传算法和模拟退火算法;在计算大规模旅行商问题时,遗传算法性能优于 蚁群算法和模拟退火算法。

关键词: 蚁群算法; 旅行商问题; 性能

引言

蚁群算法作为一种新型群智能算法,最早应用于旅行商 问题求解中。该算法是根据蚂蚁寻找食物过程中, 通过释放 信息素等方式进行相互协作, 以寻求最短路径为启示而产生 的算法。目前,蚁群算法已广泛在各个领域得到应用,一般 多用于求解复杂的组合型难题。

本文以旅行商问题为研究背景,该问题旨在求解最短 路径。其中最短路径需满足单一旅行者由一个城市出发, 经过所有指定的城市, 且每个城市只经过一次, 最终回到 出发点的要求。文章使用蚁群算法 (ant colony algorithm, ACA) 对旅行商问题进行求解,并用模拟退火算法 (simulated annealing,SA)、遗传算法 (genetic algorithm,GA) 作为对比算法 对 ACA、SA、GA 的性能进行了比较。

一、蚁群算法实现

本节详细阐述了实现旅行商问题的蚁群算法, 具体步骤 如下:

Step1: 参数初始化。初始化变量 M、ρ、city、visit 等, 其中 M 表示旅行商问题规模, ρ 表示信息素的挥发因子, city 中存放需遍历的所有城市, visit 是空表。

Step2:根据信息素浓度为每只蚂蚁从 city 表中选择将要 移动到的下一个城市,移动结束后,将该城市添加到 visit 表, 同时在 city 表中删除该城市。重复 M-1 次,直到所有的城市 都被遍历过一次。

Step3: 更新信息素浓度。两个城市之间的信息 素浓度随着时间的增长产生一个迭代增量Δτij。 若 t 时刻信息素浓度为 τ ij (t), 则 t+n 时刻信息素浓度 τ ij (t+n)= ρ τ ij (t)+ Δ τ ij \circ

Step4: 检查终止条件。若达到规定的最大迭代值,转向 Step5, 否则, 重复 Step1, 2, 3, 4。

Step5:输出最优解。

二、三种算法性能比较

本节使用 ACA、SA、GA 求解旅行商问题, 并比较三种 算法性能的优劣, 仿真实验从通用 TSPLB 中选取 Oliver30, Eil51 及 CH130。使用三种算法计算旅行商问题的最优值 (Best)、最坏值(Worst)以及迭代次数(N),其中迭代 次数最大值为500,结果如表1所示:

表	1	ACA.	SA.	GA	结果	と对比表	Ė

M	Compare	ACA	SA	GA
	Best	425.65	429.38	439.36
30	Worst	430.82	435.718	472.475
	N	88	175	213
	Best	450.98	439.33	467.98
51	Worst	455.82	444.61	490.16
	N	123	172	259
	Best	6417.9	6350.44	7118.26
130	Worst	6430.9	6471.04	7322.39
	N	151	266	432

分析表 1 可得, 当城市数量为 30 时, ACA 得到的最优 值较好,并且迭代次数最少;当城市数量为50时, SA得到 的最优值较好,但迭代次数比 ACA 所需迭代次数大。 由此 可见,在求解城市数量较少的旅行商问题时,使用 ACA 更 有优势, 当城市数量增多时, 使用 SA 得到的结果较好。

三、结论

蚁群算法在解决组合型问题时,有其自身优势,但其优 势同时受其他因素影响, 如所求解问题的规模等, 还有待进 一步研究探究。日

参考文献

[1] 李成兵,郭瑞雪,等.改进蚁群算法在旅行商问题中的应用[[]. 计算机应用, 2014, 34(S1): 131 - 132,165.

(作者单位:河北农业大学信息科学与技术学院)