doi:10.11835/j.issn.1000-582X.2020.01.001

基于鲸鱼群算法的柔性作业车间调度方法

王思涵,黎阳,李新宇

(华中科技大学 机械科学与工程学院,武汉 430074)

摘要:针对以最大完工时间为目标的柔性作业车间调度问题,在鲸鱼群算法(WSA, Whale swarm algorithm)基础上,提出一种改进的鲸鱼群算法。首先,设计了一种基于工序加工顺序的个体位置表达方式及相应距离计算方法,使鲸鱼群算法能够直接应用于求解离散型问题。其次,在寻找"较好及较近"鲸鱼过程中引入协同搜索机制,提高"较好及较近"鲸鱼的质量和数量,扩大鲸鱼个体的搜索范围。同时,引入基于关键路径的变邻域搜索算法,搜索当前最优鲸鱼个体的邻域解,提高种群局部搜索能力。最后采用 BRdata 基准算例进行测试,验证了算法的可行性和有效性。

关键词:柔性制造;调度;鲸鱼群算法

中图分类号:TP301.6

文献标志码:A

文章编号:1000-582X(2020)01-001-11

An improved whale swarm algorithm for flexible job-shop scheduling problem

WANG Sihan, LI Yang, LI Xinyu

(School of Mechanical Science & Engineering, Huazhong University of Science & Technology, Wuhan 430074, P. R. China)

Abstract: An improved whale swarm algorithm is proposed for solving flexible job shop schedule problem (FJSP) with the objective to minimize makespan based on whale swarm algorithm(WSA). First of all, the position representation and distance calculation method of individuals were well-designed based on processing sequence so that the WSA could solve discrete problem such as FJSP directly. Secondly, cooperating search was introduced to develop "better and near" whale swarm with quality and quantity, expanding the moving region of individuals. Finally, variable neighborhood search(VNS) based on critical path was embedded to enhance the local exploitation ability. Numerical experiments and comparisons were conducted against the best performing algorithms reported in the literature. The results validate the effectiveness and efficiency of proposed algorithm.

Keywords: flexible manufacturing; schedule; whale swarm algorithm

收稿日期:2019-06-15

基金项目:湖北省杰出青年基金资助项目(2018CFA078)。

Supported by National Science Fund for Distinguished Young Scholars of Hubei province (2018CFA078).

作者简介:王思涵(1996—),女,硕士研究生,主要从事现代智能优化方法及应用方向研究,(E-mail)sihanw@hust.edu,cn。

通讯作者:李新宇,男,教授,博士生导师,(Tel)027-87543873,(E-mail)lixinyu@mail.hust.edu.cn。

柔性作业车间调度问题(FJSP, flexible job-shop scheduling problem)是一种由经典作业车间调度问题 (JSP, Job shop schedule problem)扩展而来的 NP-hard 问题,比 JSP 更加贴近真实生产加工环境。自 1990年提出以来就备受研究人员和技术人员的关注。

与传统作业车间相比,柔性作业车间调度减少了加工过程中对机器的约束,增加机器柔性,扩大可行域搜索范围,是较作业车间调度更复杂的 NP 难问题。在过去 30 年中,随着计算机科学技术的不断进步,诸如模拟退火、禁忌搜索、遗传算法、粒子群算法等元启发式方法广泛应用于求解 FJSP 问题,且取得了良好的效果,诸如 Nouiri 等[1]采用粒子群优化算法(PSO,particle swarm optimization)求解该 FJSP 问题,使最大完成时间最小;Driss 等[2]在改进染色体表达方式,且引入不同交叉、变异策略的基础上提出一种新的遗传算法(NGA,new genetic algorithm)求解 FJSP。

近年来随着互联网技术的飞速发展,许多新的群体智能算法不断涌现,如 Mirjalili 等^[3]模拟灰狼的领导模式及狩猎机制提出灰狼算法(GWO, grey wolf optimize);研究了蚁狮的捕猎模式,提出蚁狮算法(ALO, ant lion optimizer)^[4]。Neshat 等^[5] 根据鱼群的群体行为提出一种人工鱼群算法(AFSA, artificial fish-swarm algorithm)。

这些新算法的出现为求解 FJSP 提供了新的思路。Jiang 等^[6]提出一种以最大完工时间最小为目标的混合 GWO 算法,建立 FJSP 的离散空间与 GWO 连续空间的映射关系,并引入变邻域搜索策略提高算法的全局能力实现问题求解;GE 等^[7]提出了一种高效的基于分布估计的人工鱼群模型(AFSA-ED),以获得智能调度策略;Gao 等^[8]通过改进种群初始化策略,并引入新的和声生成规则,提出一种求解 FJSP 的有效离散和声搜索算法。

鲸鱼群算法是由 Zeng 等^[9]提出一种新的自然启发元启发式算法,算法模拟鲸鱼群狩猎行为,用于求解函数优化问题。针对 FJSP 问题特点,对鲸鱼群算法进行改进,通过设计鲸鱼个体位置表达方式及距离计算方式,引入协同搜索"较优且较近"鲸鱼策略和变邻域搜索算法,成功将鲸鱼群算法用于求解 FJSP 问题,取得了较好的结果。

1 柔性作业车间调度问题概述

柔性作业车间调度问题,即n个工件{ $J_1,...,J_n$ }在m台机器{ $M_1,...,M_n$ }上进行加工[10]。每个工件包含一道或多道工序,每道工序可以在一台或多台机器上进行加工,在不同机器上加工所需加工时间可以不同,同一工件不同加工工序之间的加工顺序固定。因此,柔性作业车间调度问题包括机器选择和工序排序 2个子问题。通过为每个工件的每道工序安排合适的加工机器,确定每台机器上各工序的最佳加工顺序及相应开始加工、结束加工时间,实现诸如最大完工时间等性能指标的优化[11]。

柔性作业车间调度按可选加工机器集分为完全柔性作业车间调度和部分柔性作业车间调度。完全柔性作业车间调度,指每个工件的每道工序均可在任意一台机器上进行加工;若存在某一个工件的某一道工序不能在某台机器上进行加工,则为部分柔性作业车间调度[12]。

在加工过程中,调度方案还需满足以下约束条件:

- 同一台机器上同一时刻只能加工一个工件。
- 同一工件的同一道工序在同一时刻只能被一台机器加工。
- •每个工件的每道工序一旦开始加工,不可中断。
- 不同工件之间优先级相同。
- 同一工件的不同工序之间存在加工顺序约束,不同工件的不同工序之间无顺序约束。
- 所有工件在零时刻均可以被加工。

以最大完工时间最小为目标函数,其公式表示形式如下

$$\min C_M = \min(\max(C_k)) \ 1 \leqslant k \leqslant m, \tag{1}$$

式中:m 为机器数; C_k 为机器k 的加工完成时间。

表 1 为一个包含 2 个工件共 5 道工序,5 台机器部分柔性作业调度问题的加工机器和加工时间表。其中数字为工序在对应机器上所需加工时间,"一"表示该工序不可在此机器上进行加工。若表 1 中不含"一",则为完全柔性作业车间调度问题。

Table 1 Example of partial 1951						
工件	工序	可选择的加工机器				
		M_1	M_2	M_3	M_4	M_5
J 1	O ₁₁	3	5	_	2	1
	O_{12}	6	3	1	_	9
J_{2}	O_{21}	3	_	1	1	2
	O_{22}	_	5	3	2	4
	O_{23}	5	3	5	3	2

表 1 部分柔性作业车间调度问题实例 Table 1 Example of partial FJSP

2 鲸鱼群算法简介

2.1 算法原理

鲸鱼群算法是一种新型群体智能优化算法,源于鲸鱼群利用超声波通信进行捕食的群体行为,由 Zeng 等^[9]于 2017 年提出。算法基本原理如下:首先在定义域内随机生成一组解作为初始种群,种群中的每个个体为一条鲸鱼。然后根据种群中各鲸鱼的适应度值和所在位置,依次为每条鲸鱼搜索"优且最近"的目标鲸鱼,即适应度更优的鲸鱼个体中距离待移动个体最近的鲸鱼。每条鲸鱼均以其目标鲸鱼为导向以某种方式进行移动,产生新一代种群。

2.2 基本步骤

鲸鱼群算法框架如图 1 所示。首先,随机初始化鲸鱼群,鲸鱼群中每条鲸鱼代表解空间中的一个候选解。然后,为种群中的每个个体依次寻找"较优且最近"的鲸鱼,其中个体优劣程度通过优化目标定义的适应度函数评价,2 条鲸鱼之间的距离采用欧式距离进行计算。

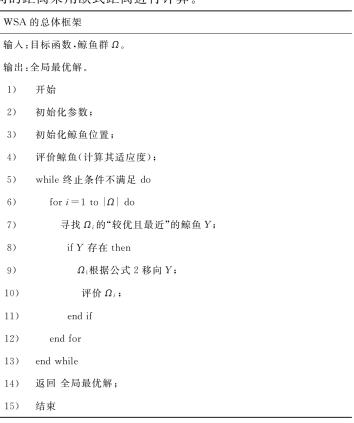


图 1 鲸鱼群算法框架

Fig. 1 The general frame of Whale Swarm Algorithm

若"较优且最近"鲸鱼存在,则按照公式(2)以"较优且最近"的鲸鱼为目标移动;否则,鲸鱼个体位置保持不变。

$$x_i^{t+1} = x_i^t + \operatorname{rand}(0, \rho_0 \cdot e^{-\eta \cdot dX, Y}) \cdot (y_i^t - x_i^t), \tag{2}$$

其中:X 为待移动鲸鱼的位置信息; x_i^{t+1} 和 x_i^t 分别为鲸鱼 X 的第 i 个元素在第 t+1 次、t 次迭代后所在位置;Y 为鲸鱼 X 的"较优且最近"鲸鱼, y_i^t 为鲸鱼 Y 的第 i 个元素在第 t 次迭代后所在位置; $d_{X,Y}$ 为 X 鲸鱼和 Y 鲸鱼之间的距离; ρ_0 为超声波源的强度,一般情况 $\rho_0=2$; η 为超声波衰减系数,其值由目标函数决定,一般情况下由公式 $\eta=-20$ · $\ln 0.25/d_{\max}$ 算得近似值,在实验的基础上调整至最优值或近似最优值;rand(0, $\rho_{0*}e^{-\eta*dX,Y}$) 为介于 0 和 $\rho_{0*}e^{-\eta*dX,Y}$ 间的随机数。

由公式(2)可知,当鲸鱼 X 与"较优且最近"鲸鱼 Y 之间距离很近时,鲸鱼 X 会积极地向鲸鱼 Y 随机移动,否则,鲸鱼 X 会消极地向鲸鱼 Y 随机移动。

3 改进鲸鱼群算法求解 FJSP

3.1 改进鲸鱼群算法流程

通过设计一种新的距离计算方式,并引入协同式搜索策略改进鲸鱼群算法,结合基于关键路径的变邻域搜索算法提出改进鲸鱼群算法。

该算法流程如图 2 所示,具体流程如下

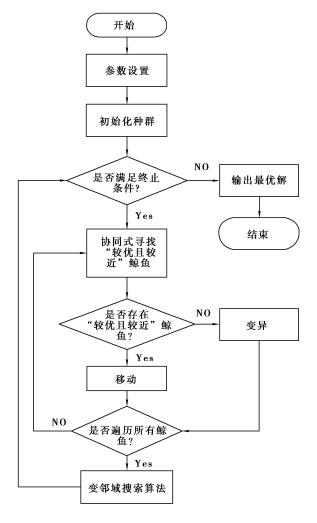


图 2 改进鲸鱼群算法流程

Fig. 2 Flow chart of improved Whale Swarm Algorithm

Step 1:参数设置。确定种群规模和最大迭代次数。

Step 2:初始化种群并评价种群中个体的适应度值。

Step 3:判断是否满足终止条件。若满足,则输出当前最优解;否则,转到 Step 4;

Step 4:依次遍历鲸鱼群,对种群内每一个鲸鱼个体寻找其"较优且较近"鲸鱼。若"较优且较近"鲸鱼存在,转到 Step 5,否则,转到 Step 6;

Step 5: 待移动鲸鱼与"较优且较近"的鲸鱼以 JBX 交叉方式移动至新位置。评价新个体,并将新个体中的较优个体取代原鲸鱼,转到 Step 7。

Step 6:随机选择工序排序编码中的2道工序,若属于同一工件,则重新选择对应加工机器;否则,交换两工序的位置,并重新安排对应加工机器。转 Step 7。

Step 7:判断是否遍历种群中的所有鲸鱼个体。若满足条件,则转到 Step 8;否则,选择未进行遍历操作的鲸鱼个体转到 Step 4;

Step 8:对此时种群中的最好个体,利用所述 2 种邻域结构进行变邻域搜索,求得较优解后更新原来个体,转到 Step 2。

3.2 个体编码与解码

根据 FJSP 的特征模型,采用基于机器编码(MS)和基于工序编码(OS)的双层编码方式 [10] 对鲸鱼个体进行编码。以表 1 所示问题为例,编码结果如图 3 所示。基于机器编码从第一个工件的第一道加工工序开始直到最后一个工件的最后一道加工工序依次分配加工机器,数字 N 为对应工序可选机器集内的第 N 台机器;基于工序的编码中数字代表工件号,出现次数为对应工件的加工工序。

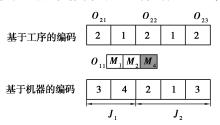


图 3 鲸鱼个体编码

Fig. 3 Encoding of individual Whales

3.3 初始化方法

初始解的质量对于鲸鱼个体的优劣紧密相关,随机初始化生成的鲸鱼群质量普遍偏低,在求解过程中效率较低。引入文献[13]提出的全局搜索和局部搜索方法,同随机方法按比例生成鲸鱼个体组成初始鲸鱼群。其权值分配为:全局搜索 60%,局部搜索 30%,随机生成 10%。

3.4 个体位置表达方式及距离计算

由于上述编码方案产生的鲸鱼种群属于离散问题,鲸鱼群算法中提出的距离公式适用于求解连续型问题,不能直接用于离散型问题求解。因此,提出一种新的距离计算方法:依次比较2条鲸鱼个体对同一工件的同一道工序在机器选择和加工次序上的不同,各差值之和为二者间的距离值。

对鲸鱼 X 进行主动调度解码得到每道工序的加工机器 m_{ij}^X ,及其在加工机器上的加工次序 s_{ij}^X ,则工序 O_{ij} 的位置信息为 $(m_{ij}^X$, s_{ij}^X),表示第 O_{ij} 道工序是机器 m_{ij}^X 上的第 s_{ij}^X 道加工任务,以此类推得到所有工序的位置信息,通过公式(3)得到距离值。其中,系数 ρ 用来反应加工机器的选择差异。若鲸鱼 X,Y 为工序 O_{ij} 选择相同机器加工,则 $\rho=1$;否则 $\rho=\sqrt{2}$ 。

$$D = \sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{k} \rho \cdot |s_{ij}^{Y} - s_{ij}^{X}|,$$
 (3)

式中:D 为 2 条鲸鱼之间的距离; s_{ij}^* 和 s_{ij}^* 分别为工序 O_{ij} 在鲸鱼 Y、鲸鱼 X 个体中在各自加工机器上的加工次序;n 为工件数;k 为工件i 的加工工序数;当 $m_{ij}^*=m_{ij}^*$ 时, $\rho=1$;否则 $\rho=\sqrt{2}$ 。

以表 1 为例,要得到鲸鱼个体间距离,首先需获取鲸鱼个体的位置信息,鲸鱼个体位置表达方法如下:图 4 中鲸鱼 A 和鲸鱼 B 分别代表 2 条不同的个体,即 2 个不同的调度方案,分别将每条鲸鱼解码为主动调度,

得到鲸鱼 A 和鲸鱼 B 的甘特图如图 5 所示。由每台机器的加工任务集,确定每道工序的加工机器和它在加工机器上的加工顺序。如图 6 所示,鲸鱼 A 中,工序 O_{11} 安排在机器 5 的第一个加工任务,记为(5,1);工序 O_{12} 安排在机器 1 的第一个加工任务,记为(1,1)。同理依次读取剩余各工序的加工信息得到鲸鱼 A 的位置信息为:(5,1),(1,1),(4,1),(3,1),(3,2);鲸鱼 B 的位置信息为:(2,1),(5,1),(1,1),(5,2),(3,1)。由公式 3.1 计算可得,鲸鱼 A 和鲸鱼 B 之间的距离为 $2\sqrt{2}$ 。



图 4 鲸鱼个体实例

Fig. 4 examples of individual whales

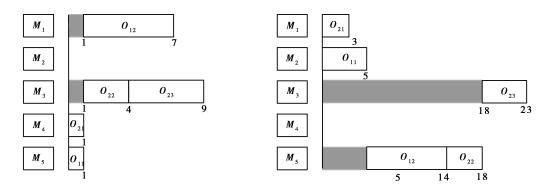


图 5 鲸鱼 A 和鲸鱼 B 解码甘特图

Fig. 5 Gantt charts of whale A and B

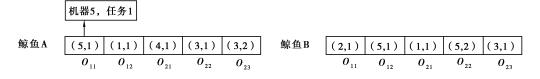


图 6 鲸鱼 A 和鲸鱼 B 位置信息

Fig. 6 positions of whale A and B

3.5 协同式寻找"较优且较近"鲸鱼

鲸鱼群算法的核心步骤为鲸鱼个体通过其"较优且最近"的鲸鱼进行移动。从而实现种群的进化,寻得最优解。但是对于柔性作业车间调度这类离散型车间调度问题,这种方法不能保证鲸鱼个体在其"较优且最近"鲸鱼引导下按照移动规则移动形成的新个体优于原个体,因此在原算法中加入协同式搜索,将目标鲸鱼从一条扩大为多条,形成目标鲸鱼群。即搜索距鲸鱼 X"较优且较近"的多条目标鲸鱼。"较近"距离定义方法为:依次计算鲸鱼 X 同种群中其他鲸鱼之间的距离,获取其中的最大距离值(maxdis)和最小距离值(mindis),实验结果显示,当距离取为 maxdis 和 mindis 的平均值时,搜索效果较好,故"较近"距离取二者均值,即鲸鱼 X 同种群中其余个体最近距离和最远距离的平均值。之后,生成鲸鱼 X 的副本鲸鱼 X',鲸鱼 X'按照移动规则依次向目标鲸鱼移动产生新个体,若新个体的适应度由于鲸鱼 X,则以新个体替代鲸鱼 X,实现鲸鱼个体向更优的方向移动。搜索"较优且较近"鲸鱼具体步骤如图 7。

寻找"较优且较近"的鲸鱼的伪代码

输入:鲸鱼群 Ω ,鲸鱼 Ω_{u} 。

输出:鲸鱼 Ω_u 的"较优且最近"的鲸鱼。

- 1) 开始
- 2) 定义浮点型(double)变量 maxdis 并初始化为 0;
- 3) 定义浮点型(double)变量 mindis 并初始化为 $+\infty$;
- 4) 定义动态数组(vector)trg_whl;
- 5) for i=1 to $|\Omega|$ do
- 6) if $\operatorname{dist}(\Omega_i, \Omega_u) \leq \min$ then
- 7) mindis = dist(Ω_i , Ω_u);
- 8) if $dist(\Omega_i, \Omega_u) > max dis then$
- 9) $\max \operatorname{dis} = \operatorname{dist}(\Omega_i, \Omega_u);$
- 10 end if
- 11) end if
- 12) end for;
- 13) temp = (min dis + max dis)/2
- 14) for i = 1 to $|\Omega|$ do
- 15) if $f(\Omega_i) < f(\Omega_u)$ then
- 16) if $\operatorname{dist}(\Omega_i, \Omega_u) \leq \operatorname{temp} \operatorname{then}$
- 17) $trg_whl.push_back(i);$
- 18) end if
- 19) end if
- 20) end for
- 21) 返回Ω_v;
- 22) 结束

图 7 寻找"较优且较近"的鲸鱼的伪代码

Fig. 7 The pseudo code of finding a whale's "better and nearest" whale

协同式寻找"较优且较近"的鲸鱼策略能够有效避免种群陷入局部最优,提高算法的全局搜索能力。

3.6 个体移动规则

个体移动采用 LI 等[14]提出的 JBX 交叉方式。基于工序编码移动操作:将工件集随机分为 2 个部分,工件集 1 和工件集 2。从目标鲸鱼群中选取一条目标鲸鱼同待移动鲸鱼共同组成父代个体 P_1 , P_2 , 同时生成 2 条空白个体作为移动后的子鲸鱼 C_1 , C_2 。然后将 P_1 个体中工件集 1 所含工序对应保留至子鲸鱼 C_1 , 其余按照剩余工件在 P_2 个体内的顺序依次填充;将 P_2 个体中工件集 2 所含工序对应保留至子鲸鱼 C_2 中,其余按照剩余工件在 P_1 个体内的顺序依次填充。

基于机器编码移动操作:子鲸鱼保留对应父代鲸鱼的机器编码部分,基于概率进行变异,即随机生成 λ , 若 $\lambda \le 0.5$,则替换为另一父代机器编码中的对应机器;否则保持不变。其中, C_1 子鲸鱼只对工件集 2 所含工

序的机器进行概率选择,工件集 1 所含工序的加工机器保持不变; C_2 子鲸鱼只对工件集 1 所含工序的机器进行概率选择,工件集 2 所含工序的加工机器保持不变。

4 变邻域搜索策略

在上述优化算法的基础上融入基于关键路径的变邻域搜索算法,增强鲸鱼群算法的局部搜索能力。基本思想为:在局部搜索范围内系统化地改变多个邻域结构。从初始解出发,按照不同的邻域结构依次搜索直到找到更好的解或迭代次数满足终止条件。

4.1 析取图模型

析取图模型 G = (N, A, E)由 Balas [15]提出,其中 N 是由总工序数构成的节点集,每个节点的权值为此节点在对应加工机器上的加工时间; A 是连接同一工件相邻工序的有向弧集,用于描述工序之间的加工顺序约束; E 是同一台加工机器上相邻工序之间的析取弧集。E 中析取弧均为双向,且由每台机器上的析取弧子集共同构成。对于机器而言,一个调度方案等于为析取弧集中对应的双向弧选择一个方向。一个环就是从一个工序出发到此工序终止的路径。在完成析取弧集内所有析取弧方向的选择后,若析取图模型中不包含任何有向环,且所有选择均为非循环,则称之为一个可行调度。

为生成和调度方案对应的可行调度,避免析取图中生成有向环,将鲸鱼个体解码所得甘特图和析取图模型相结合,按照甘特图主动解码所得每台机器上的加工任务顺序选择对应析取弧方向,生成非循环有向图。如图 8 为图 4 中鲸鱼 B 个体的析取图模型,"0"和"*"分别代表开始节点和结束节点。由图 5 鲸鱼 B 的甘特图可知各加工机器的加工任务集。机器 1 上的加工任务为 $\{O_{21}\}$,机器 2 上的加工任务为 $\{O_{11}\}$,机器 3 上的加工任务为 $\{O_{23}\}$,机器 4 上的加工任务为空集,机器 5 上的加工任务为 $\{O_{12},O_{22}\}$ 。根据机器 5 上加工任务的排序,选择由 O_{12} 节点指向 O_{22} 节点的析取弧,得到同甘特图相对应的有向图,如图 9 所示。

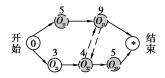


图 8 鲸鱼 B 析取图模型

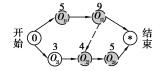


图 9 鲸鱼 B 有向图

Fig. 8 Disjunctive graph model of whale B

Fig. 9 The oriented graph of whale B with direction

该方法能够有效避免有向环的形成,从而避免析取图模型生成不可行调度,减少计算机计算复杂度,降低计算时间。

在非循环有向图中,从开始到结束的最长路径称为关键路径。关键路径上的工序被称为关键工序。同一台机器上相邻关键工序组成关键块。通过移动关键工序,改变最大完工时间。关键工序的确定方法如下:假设 JP(q) 表示工序 q 在同一工件上的前一道工序,JS(q) 表示工序 q 在同一工件上的后一道工序;MP(q) 表示工序 q 在同一机器上加工的前一道工序,MS(q) 表示工序 q 在同一机器上加工的后一道工序; p_q 为工序 q 在机器上完成加工所需时间; $s^E(q)$ 和 $c^E(q)$ 分别为 q 的最早开工和最早完工时间,且 $c^E(q)=s^E(q)+p_q$; $s^L(q)$ 和 $c^L(q)$ 分别为 q 的最晚开工和最晚完工时间,且 $c^L(q)=s^L(q)+p_q$ 。从 0 节点开始依次计算每道工序的最早开工时间, $s^E(q)=\max\{c^E[JP(q)],c^E[MP(q)]\}$;之后从 * 节点开始依次寻找每个节点工序的最晚开工时间, $c^L(q)=\min\{s^L[JS(q)],s^L[MS(q)]\}$ 。若工序的最早开工时间和最晚开工时间相等,则该工序为关键工序。

若可行调度方案中存在多条关键路径,则需对每一条关键路径都进行移动,实现对最大完工时间^[1]键工序进行移动,不对非关键工序做任何改变。

4.2 邻域结构

变邻域算法的寻优性能较大程度上取决于邻域结构的设计。设计了2种基于关键路径的邻域结构,通过对关键工序产生小的扰动,增加算法的局部搜索能力,尽可能缩短最大完工时间。

4.2.1 基于工序的邻域结构

基于工序的邻域结构通过改变关键块中工序的排列顺序生成邻域解,不改变关键工序对应机器的分配。邻域解产生过程如下:依次遍历每个关键块,若关键块只包含一道关键工序则不交换;若包含 2 个关键工序,则交换此 2 个工序;若包含 2 个以上关键工序,则只交换块首 2 道工序。若待交换的 2 个工序属于同一工件,按照加工顺序约束不进行交换。

4.2.2 基于机器的邻域结构

基于机器的邻域结构通过改变关键工序对应的加工机器缩短加工时间,以尽可能减小最大完工时间,获得邻域解。邻域解产生过如下:在每条关键路径中随机选择一道工序,然后选择其可加工机器集内加工时间最短的机器,更新鲸鱼个体基于机器编码。该邻域结构不改变原鲸鱼个体对工序的排序结果,只对加工机器进行重新安排。

5 仿真实验

鲸鱼群优化算法采用 C++语言编程实现,程序运行环境为: intel i5 处理器,3 470 CPU,主频 3.20 GHZ,内存为 4.00 GB。为了测试算法性能,选取了由 Brandimate [13] 提出的 BRdata 实例。10 个问题由工件数从 $10\sim20$,机器数从 $4\sim15$ 进行组合。每组问题的工序数从 $5\sim15$ 。

为了使计算结果更具有效性和一般性,避免误差干扰,对每个问题实例连续运行 10 次。算法运行过程中,种群数量根据问题规模进行多次调整,得到使运算效果最佳的种群数量,范围在 100~500 不等。种群最大迭代次数为 200。算法对 BRdata 基准实例的测试结果如表 2 所示,并与文献[16]所提 FJS MATSLO+算法(2013 年),文献[1]所提 DPSO 算法(2018 年),文献[17]所提 HGWO 算法(2018 年),文献[18]所提 Heuristic 算法(2014 年)进行对比,以验证 WSA 算法的有效性和可行性。表中 WSA 代表提出的鲸鱼群优化算法。

问题 LB UB FJS MATSLO+ DPSO **HGWO** WSA $n \times m$ Heuristic Mk01 10×6 Mk02 10×6 Mk03 15×8 Mk04 15×8 Mk05 15×4 Mk06 10×15 Mk07 20×5 Mk08 20×10 Mk09 20×10 Mk10 20×15 Dev 2.392 1.016 0.674 1.104 0.581

表 2 BRdata 算例计算结果统计与对比 Table 2 Summary of results: BRdata

表中, $n \times m$ 代表对应问题的工件数和机器数。LB 和 UB 代表目前已知最有下届和最优上界。比较研究算法与其他文献中提出算法相较当前最优值的累计偏差,公式表示为

$$\operatorname{dev} = \sum_{i=1}^{10} \operatorname{dev}_i \tag{4}$$

其中 $\text{dev}_i = (UB_i - C_{i\text{max}})/UB_i$, dev_i 为第 i 个问题算法计算结果偏差值, UB_i 为第 i 个问题的目前最优上届, $C_{i\text{max}}$ 为第 i 个问题算法计算所得最大完工时间。

从表 2 中可以看出提出的改进鲸鱼群算法和其他文献所提算法相比,在 5 个问题上优于 PSO,6 个问题 优于 HGWO 计算得到的最优值,相比 FJS MATSLO+和 Heuristic 存在较大优势。对比与目前最优解的相对偏差值,WSA 算法相较其他算法偏差较低,即表示整体上提出的鲸鱼群优化算法优 FJS MATSLO+等其他 4 个算法。图 10 为标准实例 Mk06 求出的最优解调度甘特图。

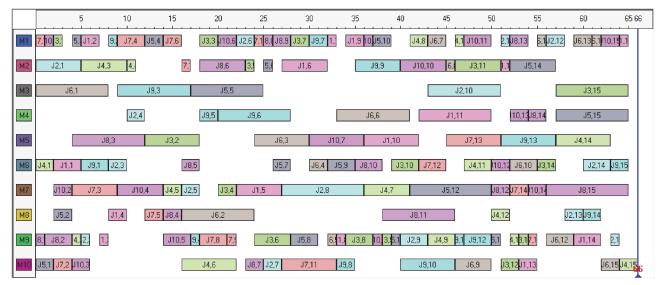


图 10 Mk06 标准算例甘特图

Fig. 10 Gantt chart of Mk06

从实验结果可以看出,将鲸鱼群算法改进并融合变邻域搜索算法,提出改进鲸鱼群算法在求解单目标柔性作业车间调度问题取得了较好的结果,为连续问题算法求解离散性问题的改进方式提供了一种新思路,同时也为单目标柔性作业车间调度问题的求解提供了一种新方法。

6 结 论

以最大完工时间为目标,提出了一种求解 FJSP 问题的有效 WSA 算法。基于二维向量编码和种群混合 初始化方案,优化了个体位置表达方式及相应距离计算方法,引入协同搜索策略扩大鲸鱼个体移动搜索区域,增强了算法的全局搜索能力。同时,提出了一种基于关键路径的邻域搜索策略,根据机器选择和工序排序 2 个子问题,设计了 2 种对应的邻域结构,增强算法局部搜索能力。实验结果表明,研究提出的算法具有良好的可行性和有效性。

研究只对单目标柔性作业车间调度问题进行了讨论,在实际生产中还存在资源受限、机器负荷等诸多约束因素。因此,未来可根据不同车间调度模型,对鲸鱼群算法进行进一步的改进,以满足实际工程优化问题的需要。

参考文献:

- [1] Nouiri M, Bekrar A, Jemai A, et al. An effective and distributed particle swarm optimization algorithm for flexible job—shop scheduling problem [J]. Journal of Intelligent Manufacturing, 2018, 29(3): 603-615.
- [2] Driss I, Moussk N, Lahhoun A. A new genetic algorithm for flexible job-shop scheduling problems [J]. Journal of Mechanical Science and Technology, 2015, 29(3): 1273-1281.
- [3] Mirjalili S, Mirjalili S M, Lewis A. Grey wolf optimizer[J]. Advances in Engineering Software, 2014, 69:46-61.
- [4] Seyedali Mirjalili. The ant lion optimizer[J]. Advances in Engineering Software, 2015, 83:80-98.
- [5] Neshat M, Sepidnam G, Sargolzaei M, et al. Artificial fish swarm algorithm: a survey of the state-of-the-art, hybridization, combinatorial and indicative applications[J]. Artificial Intelligence Review, 2014, 42(4):965-997.

- [6]姜天华.混合灰狼优化算法求解柔性作业车间调度问题[J].控制与决策,2018,33(3):503-508.

 JIANG Tianhua. Flexible job shop scheduling problem with hybrid grey wolf optimization algorithm [J]. Control and Desicion, 2018, 33(3): 503-508. (in Chinese)
- [7] Hongwei G, Liang S. Intelligent scheduling in flexible job shop environments based on artificial fish swarm algorithm with estimation of distribution[C/OL]2016 IEEE Congress on Evolutionary Computation (CEC), New York, USA: IEEE, 2016(2016-11-21)[2019-09-25].https://ieeexplore.ieee.org/document/7744198.
- [8] Gao K Z, Suganthan P N, Pan Q K, et al. Discrete harmony search algorithm for flexible job shop scheduling problem with multiple objectives[J]. Journal of Intelligent Manufacturing, 2016, 27(2):363-374.
- [9] Zeng B, Gao L, LI X. Whale swarm algorithm for function optimization [J]. International Conference on Intelligent Computing, 2017:10631,624-639
- [10] Gao L, Peng C, Zhou C, et al. Solving flexible job shop scheduling problem using general particle swarm optimization[C] // 36th International Conference on Computers and Industrial Engineering, ICC and IE 2006 (2006).[s.l.]: IEEE, 3018-3027.
- [11] Ho N B, Tay J C, Lai M K. An effective architecture for learning and evolving flexible job-shop schedules [J]. European Journal of Operational Research, 2007, 179(2):316-333.
- [12] 张国辉. 柔性作业车间调度方法研究[D]. 武汉:华中科技大学, 2009.
 ZHANG Guohui. Research on methods for flexible job shop scheduling problems. [D]. Wuhan: Huazhong University of Science and Technology, 2009. (in Chinese)
- [13] 张国辉, 高亮, 李培根, 等. 改进遗传算法求解柔性作业车间调度问题[J]. 机械工程学报,2009,45(7):145-151. ZHANG Guohui, GAO Liang, Li Peigen, et al. Improved genetic algorithm for flexible job shop scheduling problem[J]. Journal of Mechanical Engineering,2009,45(7): 145-151.(in Chinese)
- [14] Li X, Gao L. An effective hybrid genetic algorithm and tabu search for flexible job shop scheduling problem [J]. International Journal of Production Economics, 2016, 174:93-110.
- [15] Balas, E. Machine sequencing via disjunctive graphs: an implicit enumeration algorithm[J]. Operations Research, 1969, 17(6): 941-957.
- [16] Henchiri A, Ennigrou M. Particle swarm optimization combined with tabu search in a multi-agent model for flexible job shop problem[J]. International Conference in Swarm Intelligence, 2013,7929;385-394
- [17] 姜天华.混合灰狼优化算法求解柔性作业车间调度问题[J].控制与决策,2018,33(3):503-508.

 JIANG Tianhua. The ixed grey wolf optimization algorithm for solving flexible job shop scheduling problem[J]. Control and Decision, 2018, 33(3): 503-508. (in Chinese)
- [18] Ziaee, Mohsen. A heuristic algorithm for solving flexible job shop scheduling problem[J]. The International Journal of Advanced Manufacturing Technology, 2014, 71(1/2/3/4):519-528.

(编辑 侯 湘)