doi:10.3969/j.issn.1005-152X.2018.03.008

# 集装箱码头泊位、岸桥和集卡协同调度优化

# 田 星1,孟庆柱2

(1.武汉理工大学 物流工程学院,湖北 武汉 430063; 2.天津东方海陆集装箱码头有限公司,天津 300456)

[摘 要]针对集装箱码头泊位、岸桥和集卡的协同调度问题,考虑了船舶到港的先后顺序、实际操作过程中岸桥和集卡的相关约束,以物流作业总成本最低为目标,构建了一个数学模型。通过分析我国T集装箱码头实际操作过程中船舶待卸载集装箱量与分配的岸桥数量之间的关系,设置了一个常数k,对每艘船分配的岸桥数进行预处理,即每艘船分配的岸桥数等于船舶待卸载的集装箱数量与常数k的比值,将该模型转化为一个整数线性规划数学模型。然后以该码头的真实数据为算例,运用商业软件ILOG CPLEX进行求解,在可接受的时间内求得了最优解,并将求得的结果与实际操作过程进行对比,表明得到的最优解在实际操作过程中是可行的,验证了模型的有效性和准确性。

[关键词]集装箱码头:泊位:岸桥:集卡:协同调度:整数线性规划

[中图分类号]F550.6;U691.3

[文献标识码]A

[文章编号]1005-152X(2018)03-0032-05

Study on Coordinated Scheduling of Berths, Quay Cranes and Harbor Trucks at Container Terminals

Tian Xing1, Meng Qingzhu2

(1. School of Logistics Engineering, Wuhan University of Technology, Wuhan 430063;

2. Tianjin Orient Container Terminal Co., Ltd., Tianjin 300456, China)

Abstract: In this paper, we studied the coordination of the berths, quay cranes, and harbor trucks of a container terminal, considered the arrival order of the ships to the terminal and the related constraints in the practical operation of the quay cranes and container trucks, and established a mathematical model with the goal to minimize the total cost of the logistics operations. Then, through analyzing the relationship between the volume of the containers to be unloaded and the quay cranes allotted to their unloading in the actual operation of the container terminal T in China, we defined a constant k to express the number of quay cranes allocated per ship, that is, the number of quay cranes allotted to each ship equals the ratio between the number of the containers to be unloaded and the constant k, and converted this model into an integer linear programming model. Next, based on the actual data of the terminal, we used the commercial software ILOG CPLEX to obtain the optimal solution in an acceptably short period of time, and compared it with the actual operation process, showing that the optimal solution obtained was feasible in practice, thus verifying the validity and accuracy of the model.

Keywords; container terminal; berth; quay crane; harbor truck; coordinated scheduling; integer linear programming

# 1 引言

对集装箱码头来说,泊位、岸桥和集卡是三种重要的基础资源,泊位分配、岸桥配置和集卡调度对提高集装箱码头的运作效率至关重要。泊位分配的目的是为了更好地利用有限的泊位资源,减少船舶在

港产生的费用;岸桥是码头上比较昂贵的资源,岸桥 调度指在满足岸桥位置约束的条件下合理配置岸桥 的数量,以减少岸桥的闲置时间,提高岸桥的利用率;集卡运输集装箱在岸桥和堆场之间移动,集卡数量过多,会造成空间有限的堆场的拥堵,同时增加集 卡的闲置率,降低集卡的作业效率,而集卡数量不

[收稿日期]2017-11-09

[基金项目]国家自然科学基金"多时间粒度下端到端煤炭供应链增效方法研究"(71501152)

[作者简介]田星(1993-),女,湖北十堰人,硕士研究生,研究方向:物流管理;孟庆柱(1978-),男,天津蓟县人,硕士,研究方向:企业物流与供应链管理。

足,会造成集装箱运输的延迟,从而降低了岸桥的作业效率。这三种资源紧密相关、具有联动关系,每种资源的调度都会对其它资源的调度产生影响。对港口来说,在原有硬件基础设施上,单独对其中某种资源进行调度优化,并不能实现所有资源的最优化利用,不能达到集装箱码头整体物流作业效率的最优化。同时考虑船舶泊位分配、岸桥配置和集卡调度这三个作业环节,协调好三个作业环节之间的关系,从整体上对三种资源进行协同调度,才能尽可能达到集装箱码头整体物流作业效率的最优化,从而提高港口的运营效率。

近年来,国内外许多学者针对集装箱码头一种 资源的调度优化问题展开了研究。在泊位调度方 面,Imai<sup>11</sup>针对离散型泊位船舶动态实时靠泊问题,以 船舶在港时间最小为目标构建了混合整数规划模 型,然后用启发式算法进行求解:Lim<sup>[2]</sup>给出了泊位调 度问题是NP完全问题的证明,并以泊位闲置率最低 为目标,把连续泊位调度问题转化成二维装箱问题讲 行研究:许欢四等以在港作业时间最短为目标,将实际 到港时间作为决策变量建立了泊位分配数学模型,并 用实际算例进行了验证。在岸桥调度方面,Daganzol<sup>[4]</sup> 是最早开始进行研究的学者,他建立了混合整数规划 模型来合理配置每艘船的岸桥作业线:Kim和Park[5]在 固定船舶装卸量的前提下,以作业时间最小为目标建 立了混合整数规划模型,运用贪婪随机自适应算法和 分支定界方法进行求解:曾庆成<sup>16</sup>在Kim的模型基础上 进行了改进,运用改进的遗传算法来优化岸桥配置问 题。在集卡调度方面,Bish型运用启发式算法以船舶在 港时间最小为目标提出了集卡动态调度模型;Han<sup>[8]</sup>从 平衡码头堆场资源的角度出发,运用启发式算法对中 转型集卡调度问题进行了研究;曾庆成四借助0学习算 法对不同条件下的集卡调度问题进行求解,求得相关 调度策略:李广儒等针对面向整个港口的集卡作业问 题,提出了一个动态蚁群算法来进行求解,使算法更 加具有时效性[10]。

针对集装箱码头多种资源的优化调度问题, Bierwirth 和 Meisel<sup>[11]</sup>指出可以用三种方法来求解泊 位、岸桥和集卡的调度问题,即顺序法、反馈回路法 和同步法,顺序法和反馈回路法都需要建立两个模 型,实现分层调度,而同步法能够实现三种资源的协 同调度,将两个模型合并为一个模型进行求解:冯春 焕四在泊位连续和装卸混合作业的前提条件下,以船 舶在港时间与集卡装卸集装箱运输作业时间之和最 小为目标,构建了一个三者协同调度的整数线性规 划模型,利用Lingo求解得到了船舶的最佳泊位、最 优岸桥分配数量以及基于运输时间最短的集卡行驶 路径,并将结果与之前的三种资源单独调度的研究 相比较;单浩四以计划期内所有到港船舶的作业费用 最少为目标,建立了三者协同调度优化的数学模型, 然后运用遗传算法进行求解,验证了模型的有效性; ZJ. Gao和CJ. Wu等四不仅考虑了这三种资源,也将 堆场龙门吊纳入考虑范围,以最小化船舶在港时间、 岸桥作业时间、集卡运输时间和堆场龙门吊的作业 时间为目标建立了一个数学模型,并设计了遗传算 法进行求解,具有一定的参考意义;A. Karam[15]在给 出了泊位调度问题(BAP)与岸桥、集卡联合调度问题 两个模型的基础上,以最小化集装箱处理成本为目 标,建立了一个三者协同调度的混合整数规划数学 模型,集装箱处理成本包括三个方面:船舶停靠位置 最佳泊位的惩罚成本、船舶到港时间晚于预期到港 时间的惩罚成本和船舶离港时间晚于最晚离港时间 的惩罚成本; A. Karam 和 A.B. Eltawil<sup>[16]</sup>认为集卡数量 的多少对船舶整体作业时间有重大影响,他们在集 卡数量有一定限制的条件下提出了一个协同调度的 混合整数规划模型,并对文中的排队模型进行了验 证。以上针对泊位、岸桥和集卡协同调度的研究都 是在一定前提条件之下进行的,具有一定的代表意 义。本文通过对我国T集装箱港口进行实地调研,建 立了一个泊位、岸桥和集卡协同调度的数学模型,并 利用该码头的实际数据,运用CPLEX进行求解验证。

# 2 问题描述

在T港口的实际操作过程中,船舶到港后先在锚 地临时停靠等待泊位,获得泊位后进行靠泊操作,当 船舶停靠完毕后,为该船配置的岸桥和集卡都已就位,岸桥立即开始进行集装箱卸载作业,将进口箱卸载到集卡上,由集卡运输到堆场的指定区域,然后集卡再空箱返回岸边。本文的研究不能覆盖码头所有作业时间内的操作,以48h为一个研究周期,时间单位精确到分钟,对一个周期内船舶到港、停靠以及后续的作业展开研究。

通过在T港口进行实地调研,从该港口提供的昼 夜作业计划表中提取真实数据进行分析,得到了该 码头在日常作业中,船舶待卸载的集装箱数量与分 配的岸桥数量之间的关系,本文以均衡每艘船的作 业时间为目的,设置了一个常数k,使得待卸载的集 装箱数量与常数k的比值即为每艘船舶分配的岸桥 数量,将建立的数学模型转化为整数线性规划模 型。在本文中, 若船舶的实际离港时间早于最晚离 港时间,则延误时间为0,若实际离港时间晚于最晚 离港时间,则延误时间为实际离港时间与最晚离港 时间的差值:船舶待装卸的集装箱总量除以每台岸 桥的作业效率即为船舶服务的岸桥总作业时间:由 于每辆集卡每次只运输一个集装箱,船舶待卸载的 集装箱总量乘以集卡运输往返时间即为船舶服务的 集卡总作业时间;在实际操作过程中,岸桥的作业成 本比集卡的作业成本高很多,为了减少总成本,应该 让集卡等待岸桥,避免岸桥等待集卡情况的发生,对 干任意船舶来说,每一台岸桥的作业时间减去每一 辆集卡的运输时间即为平均每辆集卡等待岸桥的时 间,那么,集卡等待岸桥的总时间为:每一台岸桥的 作业时间减去每一辆集卡的运输时间再乘以每台岸 桥分配的集卡数量,再乘以为船舶服务的岸桥数量。

# 3 数学模型

#### 3.1 模型假设

本文模型的建立基于如下假设条件:(1)码头岸线为连续型,不考虑任何物理条件对泊位的约束和限制;(2)船舶在港过程中可能产生的移泊都忽略不计;(3)所有到港船舶的到港时间和待卸载的集装箱进量是已知的;(4)只对进口箱即需要卸载的集装箱进

行研究;(5)岸桥为轨道式并处于同一轨道上,具有相同的移动速度;(6)所有岸桥具有相同的工作效率,其故障和休息时间忽略不计;(7)任意两台岸桥之间的作业不会对彼此产生干扰;(8)每台岸桥配置的集卡数量相同且已知;(9)码头上可供使用的集卡数量充足;(10)每辆集卡每次只能运输一个集装箱;(11)集卡运输不同集装箱到不同堆场的往返时间相同且已知;(12)当船舶上所有的进口箱卸载完毕后,为该船舶服务的岸桥和集卡才能离开去为另一艘船服务。

### 3.2 模型参数定义

为了方便模型的构建,下面对建立模型所需的 相关参数进行定义。

- (1)集合符号定义:  $V = \{v_1, v_1, ..., v_k\}$ , 为船舶集合;  $Q = \{q_1, q_1, ..., q_n\}$ , 为岸桥集合;  $WB^{(i)}$ 为在t时刻, 等待靠泊的船舶集合;  $BA^{(i)}$ 为在t时刻, 在港的船舶集合。
- (2)参数符号定义:T为研究周期;L为可用靠泊岸线的长度;N<sub>q</sub>为码头可用岸桥总数;N<sub>r</sub>为码头可用集卡总数;r<sub>q</sub>为岸桥q的单位作业效率;t为集卡运输集装箱一次的往返时间;nq<sub>v</sub>为船舶v分配的岸桥数量;nt<sub>q</sub>为岸桥q分配的集卡数量;l<sub>v</sub>为船舶v的长度;t<sup>a</sup><sub>v</sub>为船舶v的到港时间;t<sup>ld</sup><sub>v</sub>为船舶v的最晚离港时间;NC<sub>v</sub>为船舶v待装卸的集装箱数量;C<sup>b</sup><sub>v</sub>为船舶v的在港单位作业时间成本;C<sup>vait</sup><sub>v</sub>为船舶v等待泊位的单位作业时间成本;C<sub>v</sub>为岸桥q的单位作业时间成本;C<sub>r</sub>为集卡t的单位作业时间成本;C<sub>r</sub>为岸桥q的单位作业时间成本;C<sub>r</sub>为集卡t的单位作业时间成本。
- (3)直接变量定义: b、为船舶 v 的实际停靠位置;  $N_{hv}$  为船舶 v 船首所对应的岸桥的编号;  $t_v^b$  为船舶 v 开始作业(靠泊完成)的时间;  $t_v^d$  为船舶 v 的实际离港时间。
- (4)间接变量定义:  $Twait_v^b$  为船舶 v 在锚地等待 靠泊的时间,  $Twait_v^b = t_v^b - t_v^a$ ;  $Time_v^b$  为船舶 v 的在港时 间,  $Time_v^b = t_v^d - t_v^b$ ;  $Time_v^{dd}$  为船舶 v 延误的时间,  $Time_v^{dd} = \{t_v^d - t_v^{ld}\}^+ = \max\{0, t_v^d - t_v^{ld}\}$ ;  $Time_v^a$  为为船舶 v 服

务的岸桥的总作业时间, $Time_q^r = NC_v/r_q$ ; $Time_t^v$ 为为船舶 v 服务的集卡的总作业时间, $Time_t^r = NC_v$ ·t; $Twait_{1q}^v$ 为对于船舶 v,集卡等待岸桥的时间, $Twait_{1q}^v = Time_q^v - Time_t^v$ 。

#### 3.3 模型建立

本文将时间类优化目标转化为作业成本优化目标,即以集装箱码头整体物流作业总成本最小为优化目标来构建数学模型,具体如下:

$$F = Min \sum_{v=1}^{k} [Time_{v}^{b} \cdot C_{v}^{b} + Twait_{v}^{b} \cdot C_{v}^{wait} + Time_{q}^{v} \cdot C_{q}$$

$$+ Time_{t}^{v} \cdot C_{t} + Twait_{tq}^{v} \cdot C_{tq}^{wait} + GT_{v} \cdot C_{v}^{late}]$$

$$(1)$$

$$F = Min \sum_{v=1}^{k} \left[ (t_{v}^{d} - t_{v}^{b}) \cdot C_{v}^{b} + \left[ (t_{v}^{b} - t_{v}^{a}) \cdot C_{v}^{wait} + \frac{NC_{v}}{rq} \cdot C_{q} + NC_{v} \cdot t \cdot C_{t} \right] + \left( \frac{NC_{v}}{r_{o} \cdot nq_{v}} - \frac{NC_{v} \cdot t}{nq_{v}} \right) nt_{q} \cdot nq_{v} \cdot C_{tq}^{wait} + \left\{ t_{v}^{d} - t_{v}^{ld} \right\}^{*} \cdot C_{v}^{late}$$
(2)

$$\sum_{v \in BA^{(0)}} l_v \leq L \tag{3}$$

$$b_v + l_v \leq b_v (\forall v \ v' \in BA^{(i)} \ and \ rp_v < rp_v)$$
 (4)

$$N_{hv} + nq_v - 1 < N_{hv'} (\forall v, v' \in BA^{(t)} \ and \ N_{hv} < N_{hv'}) (5)$$

$$\sum_{v \in BA^{(0)}} nq_v \leq N_q \tag{6}$$

$$\sum_{q=p_1^{(0)}} nt_q \cdot nq_v \leq N_t \tag{7}$$

$$t_v^b - t_v^a \ge 0 \quad (\forall v \in BA^{(t)}) \tag{8}$$

式(1)为目标函数,目标为整体物流作业总成本最小,具体包括6大主要成本:船舶在港时间成本 $Time_v^b \cdot C_v^b$ 、船舶等待靠泊的时间成本 $Twait_v^b \cdot C_v^{wait}$ 、岸桥作业的时间成本 $Time_v^v \cdot C_q$ 、集卡作业的时间成本 $Time_v^v \cdot C_t$ 、岸桥等待集卡的时间成本 $Twait_{uq}^v \cdot C_{uq}^{wait}$ 和船舶延误成本 $GT_v \cdot C_v^{late}$ 。式(2)为将间接变量带入式(1)后,得到的简化目标函数。

式(3)-(8)为约束条件:式(3)为对于任意时刻t,靠泊的船舶总长度小于等于码头岸线的总长度;式(4)为对于任意两艘船v、v',不能共用同一个泊位,即不允许出现重叠靠泊的现象;式(5)为对于任意时刻t,同一个岸桥q只能为同一艘船服务;式(6)为对于任意时刻t,为船舶v服务的岸桥数量不能大于码头的岸桥资源总数;式(7)为对于任意时刻t,为岸桥q

服务的集卡数量不能大于码头的集卡资源总数;式(8)为对于任意船舶v,船舶完成靠泊后才能进行装卸操作。

## 4 算例分析与求解

#### 4.1 算例介绍

T港口的码头岸线为连续型,总长1200m,研究周期为48h(2880min),在一个周期内共有15艘船在该码头进行卸船作业。该码头配有9台岸桥,编号为1至9,每台岸桥的作业效率为0.5箱/min,进行集装箱运输作业的集卡一共有44辆,集卡运输集装箱的往返时间为4min,每台岸桥配置的集卡为4辆。各个作业环节的单位作业时间成本为:船舶等待泊位的单位作业时间成本为283元/min,船舶在港的单位作业时间成本为200元/min,船舶延迟离港的单位作业时间成本为250元/min,每台岸桥的作业时间成本为40元/min,每辆集卡的作业时间成本为10元/min,集卡等待岸桥的单位作业时间成本为10元/min,集

根据一个周期内船舶到港的先后顺序对船舶进行1-15的编号,各船舶的长度、到港时间、最晚离港时间、待卸载的集装箱数量等信息见表1。

表1 到港船舶的相关信息表

船舶编号	船舶长度 (单位:m)	到港时间 (单位:min)	最晚离港时间 (单位:min)	待卸载任务量 (单位:箱)
1	424	0	1 320	1 034
2	490	30	500	338
3	288	50	1 500	260
4	300	105	600	144
5	280	268	1300	436
6	210	320	980	167
7	420	350	990	162
8	112	500	1 790	264
9	244	579	1 800	306
10	480	900	1 400	93
11	410	1 002	2 000	404
12	444	1 020	1 800	165
13	444	1 121	2 800	213
14	260	1 200	2 800	94
15	220	1 310	2 100	84

#### 4.2 结果分析

利用ILOG CPLEX求解算例得到最优解,即在该周期内,到港船舶的泊位位置、开始作业时间、实际离港时间、分配的集卡数量以及分配的岸桥数量和编号,见表2。

表2 案例最优分配方案

船舶	泊位分配	开始作业时间	实际离港时间	集卡数量	岸桥数量	岸桥
编号	(单位: m)	(单位:min)	(单位:min)	(单位:辆)	(单位:台)	编号
1	720	126	1 623	20	5	1-5
2	276	1 380	1 690	4	1	7
3	0	1 261	1 583	4	1	8
4	260	1 380	1 633	4	1	8
5	256	1 140	1 371	8	2	6.7
6	0	1 583	1 711	4	1	3
7	0	1 779	1 930	4	1	4
8	0	180	1 260	4	1	1
9	240	1 140	1 252	4	1	6
10	410	92	787	8	2	6.7
11	720	1 334	1 841	8	2	1,2
12	900	420	540	4	1	8
13	288	780	997	4	1	2
14	780	540	747	4	1	3
15	450	578	1 125	8	2	4,5

利用ILOG CPLEX 求解显示上述分配结果是最优的,得出的该集装箱码头的整体物流作业总成本最小值为1845926元。

本文选取的算例是T港口的码头在48h内产生的真实数据,为了验证本文模型的有效性,将本文求解得到的最优解与实际操作过程进行比较。在实际操作过程中,到港船舶的相关信息见表3。

表3 实际操作过程中船舶相关信息

船舶	实际开始作业时间	实际离港时间	实际岸桥数量	实际岸桥
编号	(单位:min)	(单位:min)	(单位:台)	编号
1	126	1 623	3	7-9
2	1 140	1 252	2	1,2
3	1 261	1 796	2	1,2
4	1 380	1 690	1	1
5	1 711	1 930	2	1,2
6	1 380	1 633	2	3,4
7	1 583	1 779	2	3,4
8	180	2 053	3	3-5
9	578	1 125	3	4-6
10	1 140	1 371	3	4-6
11	1 334	1 841	2	5.7
12	92	787	3	5-8
13	420	540	2	1,2
14	780	997	2	1,2
15	540	747	2	1,2

利用表1和表3中相关数据,根据式(2)求得实际操作过程中的整体物流作业总成本为:2 845 410元。该成本比本文求得的最优成本大得多,可以得到以下结论:

(1)本文用ILOG CPLEX求解算例,并在较短时间内得到了最优解,证明了建立的整数线性规划数学模型是有效的,表明精确算法也可以用来求解泊位、岸桥和集卡的协同调度问题;

(2)根据本文数学模型求得的总成本比实际操作过程的总成本减少了35%,如果将本文建立的模型运用在实际操作作业中,能有效降低码头作业成本,提高作业效率,具有一定的实际意义。

## 5 结论

在集装箱码头上,单独对泊位、岸桥和集卡中的某一种资源进行优化调度,不能实现码头整体物流作业效率的最优化,只有同时考虑三种资源的协同调度优化,才能尽可能达到码头整体物流作业效率的最优。基于上述思路,针对泊位、岸桥和集卡的协同调度优化进行了研究,以整体物流作业成本最小为目标,提出了协同调度的整数线性规划数学模型,并以国内某大型集装箱港口T的真实数据为算例,运用商业软件ILOG CPLEX进行求解,在可接受的时间内求得了最优解,并将求得的结果与实际操作过程进行对比,表明得到的最优解在实际操作过程中是可行的,验证了模型的有效性和准确性。如果将本文建立的模型运用在T码头实际操作过程中,能够有效降低码头作业成本,提高作业效率,具有一定的实际意义。

本文的研究还存在一些不足之处,后续的研究 将从以下几个方面展开:(1)本文选取的算例相对较小,将来考虑扩大算例的规模来验证模型的有效性, 比如考虑对一周、一月内到港的船舶开展研究;(2) 在扩大算例规模的条件下,如果运用本文的模型和 算法求解较慢,考虑改进模型,或者运用一些启发式 算法来进行求解。

#### [参考文献]

[1]Akio Imai,Etsuko Nishimura,Sryatos Papadimitriou.The dynamic berth allocation problem for a container port[J].Transportation Research Part B,2001,35:401–417.

[2]Lim A.The berth planning problem[J].Operations Research Letters, 1998, 22(2):105–110.

[3]许欢,刘伟,刘诗.低碳经济下的港口泊位分配模型及其算法 实现[J].计算机工程与应用,2014,(18):47-48.

[4]Daganzo C F.The crane Scheduling Problem[J].Transportation Research.1989,23(3):159-175. (下转第130页)

#### 军事物流

导地位(K=0),且订单总承包商资金成本较大 ( $I_r>I_m$ )时,通过信用期激励更加有利于供应链收益的改进,能够使双方的收益都获得增加,从而提升供应链整体的协调性。

## 4 结论

结果表明:当信息不对称时,通过信用期激励机制可有效增加订单总承包商和制造商的收益,提高供应链整体的协调性。在军品订单这种特殊采购供应中,当资金成本较低的企业具有较强的市场地位时,通过信用期激励机制更加有利于供应链整体利润的提升。在本文信用期激励机制研究中,以延迟支付为主要研究对象,提前支付背景下的信用期及信用风险条件下的信用期激励机制将是值得进一步研究的方向。

#### [参考文献]

[1]王新辉,汪贤裕,苏应生,双边信息不对称的供应链协调与效

- 率分析[J].计算机集成制造系统,2012,18(6):1 271-1 280.
- [2]张洪宾.商业承兑汇票管理风险及防范—基于信息不对称理论[J].财会月刊,2015,(28):79-80.
- [3]骆建文.基于交易信用激励的供应链协调机制[J].系统管理学报,2009,18(1):49-55.
- [4]曾顺秋,骆建文,钱佳.可控提前期下基于交易信用契约的供应链协调模型[J].管理工程学报,2014,28(2):93-99
- [5]王志宏,温晓娟.非对称信息下供应链两阶段商业信用契约设计[J].计算机集成制造系统,2017,23(6):1 359-1 368
- [6]Du R, Banerjee A, Kim S L. Coordination of two-echelon supply chains using wholesale price discount and credit option[J]. International Journal of Production Economics, 2013, 143(1): 327–334.
- [7]牛志闯,马小刚.基于信息不对称的采用延期支付机制的供应链协调[J].沈阳工业大学学报(社会科学版),2016,(9)5:414-419.
- [8]Gao D,Zhao X,Geng W.A delay-in-payment contract for Pareto improvement of a supply chain with stochastic demand[J]. Omega,2014,49(12):60-68.
- [9]Chern M S,Pan Q,Teng J T,et al.Stackelberg solution in a vendor–buyer supply chain model with permissible delay in payments[J].International Journal of Production Economics, 2013,144(1):397–404.

#### (上接第36页)

- [5]Kim K H,Park Y M.A crane scheduling method for port container terminals[J]. European Journal of Operational Research, 2003,156(3):752-768.
- [6]曾庆成,高宇.集装箱码头装卸桥调度优化模型与算法[J].计算机工程与应用,2006,(32):217-219.
- [7]Ebru K Bish,Thin-Yin Leong,Chung-Lun Li,et al.Analysis of a new vehicle scheduling and location problem[J].Naval Research Logistics,2001,48(5):363-385.
- [8]Yongbin Han,Loo Hay Lee,Ek Peng Chew,et al.A yard storage strategy for minimizing traffic congestion in a marine container transshipment hub.OR Spectrum, 2008, 30(4):697–720.
- [9]曾庆成.集装箱码头装卸作业集成调度模型与方法[D].大连: 大连海事大学.2008.
- [10]李广儒,杨大奔,任大伟.集卡动态调度路径优化算法[J].交通运输工程学报,2012,12(3):86-91.
- [11]Bierwirth C., Meisel F.A survey of berth allocation and quay

- crane scheduling problems in container terminals[J].Europe—an Journal of Operational Research,2010,202(3):615–627.
- [12]冯春焕.集装箱码头泊位一岸桥一集卡调度优化研究[D]. 大连:大连海事大学,2011.
- [13]单浩.集装箱码头泊位、岸桥和集卡协同调度优化研究[D]. 大连:大连海事大学.2013.
- [14]Guangfan Li, Chaohe Chen, Bifeng Jiang, et al. Research on the Optimization Model of Berth Allocation—Quay Crane Assignment—Truck Scheduling at Container Terminals [J]. Applied Mechanics and Materials, 2014, 587–589:1785–1788.
- [15]Ahmed Karam.Allocating berths, quay cranes and internal trucks in container terminals[A].the International Marine Transport & Logistics Conference(MARLOG 4)[C].2015.
- [16]Ahmed Karam,Amr Eltawil.A new method for allocating berths, quay cranes and internal trucks in container terminals[A].5<sup>th</sup>
  IEEE International Conference on Logistics,Informatics and Service Science[C].2015.