

2019 年 度 修 士 論 文

クラウドソースドマニユファクチャリングに対する
組合せダブルオークションに基づく
リソース配分手法の一提案

神戸大学大学院システム情報学研究科
システム科学専攻

原田佳明

指導教員

貝原俊也教授

2019年2月5日

Title in English

Harada Yoshiaki

Abstract

abstract...

クラウドソースドマニファクチャリングに対する
組合せダブルオークションに基づく
リソース配分手法の一提案

原田佳明

要旨

要旨...

目 次

第 1 章 諸論	1
1.1 研究背景	1
1.1.1 製造業の課題	1
1.1.2 IoT 技術の発達	1
1.1.3 シェアリング・エコノミー	2
1.2 共生型モノづくり	3
1.2.1 Cloud Based Design and Manufacturing	3
1.2.2 クラウドソースドマニュファクチャリング	3
1.3 研究目的	4
1.4 本論文の構成	4
第 2 章 オークション	5
2.1 オークションとは	5
2.2 オークションの用語	5
2.3 オークションの分類	6
2.3.1 財に関する分類	6
2.3.2 入札に関する分類	7
2.4 オークションの評価指標	7
2.4.1 個人合理性	7
2.4.2 パレート効率性	7
2.4.3 耐戦略性	7
2.5 オークションの例	8
2.5.1 ファーストプライスオークション	8
2.5.2 セカンドプライスオークション	9
2.5.3 VCG オークション (Vickrey-Clarke-Groves Auction)	9
2.5.4 ダブルオークションの例 1 つ...	11
2.6 クラウドソースドマニュファクチャリングに対するオークションの適用	11
第 3 章 手法 I:パレート効率性を満たす手法	12
3.1 アルゴリズム	12

3.1.1	概要	12
3.1.2	入札作成	12
3.1.3	勝者決定	12
3.1.4	取引価格決定	12
3.2	特性評価	12
第 4 章	手法 II:耐戦略性を満たす手法	13
4.1	アルゴリズム	13
4.1.1	概要	13
4.1.2	入札作成	13
4.1.3	提供側の勝者と取引価格決定	13
4.1.4	要求側の勝者と取引価格決定	13
4.2	特性評価	13
第 5 章	計算機実験	14
第 6 章	結論	15
6.1	まとめ	15
6.2	今後の展望	15

第1章 諸論

1.1 研究背景

1.1.1 製造業の課題

従来の製造業

従来のモノづくり企業は垂直型経営が主流であった。垂直型経営とは設計、材料・部品の調達、製造、組立の一連のプロセスを自社でまかなう経営形態である。垂直型経営はノウハウが可能である、機密性を保てるなどのメリットがある。

顧客ニーズの多様化

しかし、近年の製造業の顧客ニーズは多様化し、それにより製品品種の増加、製品ライフサイクルが短期化している。それによって、従来の垂直型経営において、以下の課題点が浮き彫りになってきた。

- 環境変化への対応
 - － 垂直型経営では自社で全ての固定ラインの生産システムを持っている。この生産システムでは近年の顧客ニーズの変化や需要変動に追従することができない。
- 設備稼働率の低下
 - － 従来の生産システムは自社で全ての作業を行う為に、ピーク需要に合わせて生産能力を決定している。その結果として、設備稼働率が低下してしまう。そうすると固定費である生産設備費用が高くなり、高コスト・高アセットな製品となってしまう。

1.1.2 IoT 技術の発達

IoT とは

近年、電子デバイスの低価格化、インターネットの発展により IoT(Internet of Things) の活用が注目が集まっている。IoT とは、ありとあらゆるもののインターネット上に繋いでいく技術や概念である。IoT が普及すると、従来インターネットに接続されていなかったモノ(センサー機器、駆動装置(アクチュエーター)建物、車、電子機器などが)がインターネットを通じてサーバーやクラウドサービスに接続され、相互に情報をやり取りすることができるようになる。

製造業における IoT の活用

製造業においても IoT を活用することで、製造業の効率化を狙う動きが活発化している。以下にその政策例を示す。

- Industrie 4.0
 - － *Industrie 4.0* について
- Industrial Internet Consortium
 - － *IIC* について
- IVI
 - － *IVI* について

情報活用

IoT 技術を活用し人やモノの位置、稼働状況などの情報を取得することができるようになる。さらにクラウドコンピューティング技術を活用することで、クラウド上にその情報を集約することが可能となる。そうするとことで、様々な人が情報にアクセスことが可能となり、実際の資源を共有し再利用をするシェアリング・エコノミーが促進されることが考えられている。

1.1.3 シェアリング・エコノミー

シェアリングエコノミーとは

シェアリング・エコノミーとは、典型的には個人が保有する遊休資産（スキルのような無形のものも含む）の貸出しを仲介するサービスであり、貸主は遊休資産の活用による収入、借主は所有することなく利用できるというメリットがある。以下実際に普及しているシェアリング・サービスの例を示す。

- メルカリ
 - － メルカリについて
- Airbnb
 - － *Airbnb* について

製造業への応用

製造業においてもシェアリング・エコノミーの考え方をとり入れることで、製造リソースをシェアリングすることで、従来の垂直統合の課題を克服し、生産効率を高めることができる共生型モノづくりの実現を目指す動きが活発化している。

1.2 共生型モノづくり

共生型モノづくりのコンセプトは, 2012 年に発表された Wu らの提言がした CBDM(Cloud Based Design and Manufacturing) が始めと考えられる.

1.2.1 Cloud Based Design and Manufacturing

クラウド技術を活用することで, 製造業の活性化を図るのが CBDM の狙いである. 具体的には以下のメリットが挙げられる.

- インターネットやクラウドサービスを活用することで, 複数の人で製品を協調設計できる.
- クラウド上で製造リソースを管理することで, 必要に応じて分散された製造リソースを利用することができるようになる.

また CBDM の実現においては以下のシステム要件が必要とされている.

- システム要件を 8 箇条書きで書く

上記の要件はいずれも現在の IoT 技術で実現が可能であり, 共生型モノづくりに実現は現実味を帯びてきている.

そういった背景から Factory Of the Future においてリソースの相互融通に着目した生産形態であるクラウドソースドマニュファクチャリングの概念が提案された.

1.2.2 クラウドソースドマニュファクチャリング

Factory Of the Future においてクラウドソースドマニュファクチャリングとは, 企業間で設備・材料・労働力・工法を融通し合う, 共生に着目した生産形態であると記されている. 以下にその概念図を示す.

- *Factory Of the Future* に載っている図を引用する

クラウドソースドマニュファクチャリングを形成することで, 従来のモノづくりの形態にはなかった以下のメリットがあると考ええる.

- 垂直統合にはないメリットを 2 つほど箇条書きで説明する

このようにクラウドソースドマニュファクチャリングにおいては様々な独立した企業が参加し, リソースを相互に融通することで, 従来より効率的な生産システムが実現する.

1.3 研究目的

前節で述べたクラウドソースドマニュファクチャリングの実現には、独立した企業が参加する状況下でも成り立つ企業間のリソース配分の仕組みが必要であるとされている。この問題に対して、目的の資源配分を自律的に実現する仕組みの設計を目標としたメカニズムデザインの知見、特に金銭取引を伴った資源配分を扱うオークションの知見が役立つと考える。しかし、メカニズムデザインの視点を考慮した研究はあまり行われていない。

そこで本研究では、クラウドソースドマニュファクチャリング実現に向けた組合せダブルオークションに基づくリソース配分手法を提案する。オークションにおいて重要とされるパレート効率性を満たす手法、耐戦略性を満たす手法の2つ手法を提案し、計算機実験を行うことでそれぞれの手法の特性を解析をする。そしてより現実を想定した計算機実験を通じ、両手法の位置付けを明らかにする。

1.4 本論文の構成

- 構成を書く

第2章 オークション.

本章ではオークションについて説明する.

2.1 オークションとは

オークションとは財の配分とその価格を決めるルールのことであり, オークションのルールを設計する分野をオークション理論と言う. オークション理論はメカニズムデザインの一つであり, メカニズムデザインとは望ましい結果を自律的に得る為のルール・制度を設計する分野である. ゲーム理論が与えられたルールから結果を分析することに対し, メカニズムデザインは結果を導く為のルールを考えることから, 逆ゲーム理論とも呼ばれる. オークションはメカニズムデザインの中でも金銭のやり取りを伴った財の配分を対象としたものである. メカニズムデザインにはマッチング理論や社会的選択理論なども含まれる. オークションを用いることで分散された意思決定下においても, 望ましい財の配分と取引価格を決めることができる.

2.2 オークションの用語

オークションの用語について説明する.

- 財
 - － オークションにおいて取引される資源のこと
- 入札
 - － 財に対する評価値を表明すること
 - * この値を入札値と呼ぶ
- 準線形環境
 - － 金銭と効用 (利益) が交換可能な環境のこと
 - － オークションではほとんどの場合で準線形環境を仮定する
- 買い手
 - － 金銭を払って財を入手することで利益を得たい主体
 - － 買い手の利益は財を入手するのに必要だった価格と評価値の差である

* 例. 評価値 1000 円の財を 500 円で買った買い手の利益は 500 円となる

- 売り手

- 財を売って金銭を得ることで利益を得たい主体
- 売り手の利益は実際に受け取った報酬と評価値の差である

* 例. 評価値 500 円の財を 1000 円で売った売り手の利益は 500 円となる

- 真の評価値

- その値で財の取引を行うと、利益が 0 となる値

- オークション主催者

- ある目的を達成するために入札を元に財の配分と価格を決める主体
- オークションの目的は参加者の効用の合計 (社会的余剰) の最大, つまり総利益の最大となることが多い

2.3 オークションの分類

2.3.1 財に関する分類

まずオークションに掛けられる財の種類による分類を説明する.

単一財オークション

オークションにかけられる財が 1 つであるオークションのことを単一財オークションと言う.

複数財オークション

オークションにかけられる財が複数財であるオークションのことを複数財オークションと言う. その中でもさらに複数ユニットオークションと組合せオークションの 2 つに分類される.

複数ユニットオークション 同じ種類の財が複数単位かけられるオークションを複数ユニットオークションと言う.

組合せオークション 複数種類の財が複数単位オークションにかけられ, 入手できる組合せによって財の価値が変わるオークションを組合せオークションと言う. 組合せオークションでは財の組合せに対して入札が可能である. 組合せオークションでは, 財同士の価値の間に依存関係がある場合が存在します. 例えば, メモリとパソコンのように, メモリだけでは無価値で, またメモリが少ない PC が使い勝手が悪いと言うように, 同時に所有できると価値が高まるなどの関係である. 組合せオークションはそのような組合せに対して入札が可能となる.

2.3.2 入札に関する分類

次にオークションの入札を誰が行うかに着目した分類の説明を行う。

シングルオークション (シングルサイドオークション)

入札を行う主体が買い手または売り手の片方である場合をシングルサイドオークションと言う。シングルサイドオークションの場合、入札者がオークション主催者の役割を担うことが多い。また売り手のみが入札を行うオークションを特にリバースオークションと呼ぶ場合もある。

ダブルオークション (ダブルサイドオークション)

入札を行う主体が買い手、売り手の双方である場合をシングルサイドオークションと言う。

2.4 オークションの評価指標

本節ではオークションが満たすべきとされる性質を説明する。

2.4.1 個人合理性

オークションに参加することで損をする者がいない性質を個人合理性と言う。個人合理性を満たさないオークションはオークションに参加することで損をしてしまう可能性があるので、参加者を集めることが極めて困難になる。

2.4.2 パレート効率性

誰かの効用を下げることに、他の誰かの効用を高めることができない状態をパレート効率的であると言う。そのような状態を導くオークションのことをパレート効率性を満たすオークションと言う。例えば、総利益が最大化されている状態はパレート効率な状態であり、ある誰かの利益を下げない限り他の誰かの利益を上げることはできない。

2.4.3 耐戦略性

正直に真の評価値を申告することが支配戦略であるオークションを耐戦略性を満たすオークションと言う。つまり耐戦略性を満たすオークションでは、財に対する真の評価値をそのまま申告することが自分の利益を最大化する為の支配戦略となる。この性質を満たさないオークションは以下2点の欠点がある。

- オークション主催者が目指したい結果を正しく導くことができない

- － オークション主催者は入札者の評価値を元に財の配分を決める．しかし耐戦略性を満たさないオークションはその評価値が真の値とは限らず，導いた結果が本来の目的を達成できているかがわからない
- 入札者にとって使いづらいオークションになる
 - － 耐戦略性を満たさないオークションの場合正直な評価値の申告が支配戦略でないので，どのような評価値で入札するべきかを考える必要がある

2.5 オークションの例

本節では代表的なオークションについて説明する．

2.5.1 ファーストプライスオークション

ファーストプライスオークションは以下の特徴を持つ．

- ルール
 - － 財に対する入札を一度だけ行う．
 - * 入札値はオークション主催者にしか公開されない
 - － 一番入札値が高い入札者がその入札値でその財を得ることができる (リバースオークションの場合は一番低い入札値の入札者が売ることができる)
- 分類
 - － 単一財オークション
 - － シングルサイドオークション
- 性質
 - － 個人合理性○
 - － パレート効率性×
 - － 耐戦略性×

ファーストプライスオークションは入札値がそのまま取引価格となるので，財に対する真の評価値に利益を上乗せした値を入札値として申告することになる．このオークションはルールがシンプルであり，また自分の入札値で取引が行われることから透明性が求められるネット広告オークションに使用される．しかし耐戦略性を満たせず，支配戦略が存在しないので，入札戦略が複雑になるなどのデメリットが存在する．

2.5.2 セカンドプライスオークション

セカンドプライスオークションは以下の特徴を持つ。

- ルール
 - － 財に対する入札を一度だけ行う
 - * 入札値はオークション主催者にしか公開されない
 - － 一番入札値が高い入札者が勝者となり、その次に高い入札者の入札値 (二位の価格) でその財を得ることができる (リバースオークションの場合は一番低い入札値の入札者が、その次に低い入札値で売ることができる)
 - * 勝者が支払うこの価格は、このオークションの勝者になれる最小の価格 (critical price) である
- 分類
 - － 単一財オークション
 - － シングルサイドオークション
- 性質
 - － 個人合理性○
 - － パレート効率性○
 - － 耐戦略性○

セカンドプライスオークションは、二位の価格と財に対する真の評価値との差がオークションの勝者となった入札者の利益となる。このオークションは個人合理性・パレート効率性・耐戦略性を満たすことができる。現実の適用例としては、Yahoo オークションなどが挙げられる。

2.5.3 VCG オークション (Vickrey–Clarke–Groves Auction)

VCG オークションは以下の特徴を持つ。

- ルール
 - － 財に対する入札を一度だけ行う
 - * 入札値はオークション主催者にしか公開されない
 - － 財の配分 (オークションの勝者) は目的が総利益最大である組合せ最適化問題を解くことで決定される
 - * この問題を勝者決定問題と呼ぶ

- オークションの勝者は勝者として留まれる最小の価格を支払う (価格を決める式は後述する)
- 分類
 - 組合せオークション
 - シングルサイドオークション
- 性質
 - 個人合理性○
 - パレート効率性○
 - 耐戦略性○

VCG オークションはセカンドプライスオークションを一般化し、財の組合せに対する入札に対応したものである。理論的に優れた性質 (個人合理性・パレート効率性・耐戦略性) を持つことから King of Mechanisms と呼ばれる。

以下 VCG オークション勝者決定問題、価格の決定方法について詳しく説明し、その後で性質について詳しく説明する。ただし、買い手が入札の場合について説明する。

勝者決定問題の定式化

VCG オークションの勝者を決める勝者決定問題は、組合せ最適化問題として定式化される。定式化に用いた記号の定義は以下の通りである。

- j : 買い手 $j \in \mathbf{J}$
- n : 買い手 j の $n \in \mathbf{N}$
- $f_{j,n}$: 買い手 j の n 番目の入札の評価値
- $a_{j,n,r}$: 買い手 j の入札 n に財 r が含まれるとき 1, 含まれないとき 0 となる定数
- r : オークションにかけられる財 $r \in \mathbf{R}$

$$\max \sum_{j \in \mathbf{J}} \sum_{n \in \mathbf{N}} f_{j,n} \times x_{j,n} \quad (2.1)$$

$$\text{s.t.} \quad \sum_{j \in \mathbf{J}} \sum_{n \in \mathbf{N}} a_{j,n,r} \times x_{j,n} \leq 1 \quad (\forall r) \quad (2.2)$$

$$\sum_{n \in \mathbf{N}} x_{j,n} \leq 1 \quad (\forall j) \quad (2.3)$$

$$x_{j,n} \in \{0, 1\} \quad (\forall j, \forall n) \quad (2.4)$$

決定変数は $x_{j,n}$ であり, この値が1 のとき入札者 j の入札 n が勝者となり入札に含まれる財が落札され, この値が0 のときに入札者 j の入札 n のは敗者となる. (2.1) は目的関数であり, 入札値の合計の最大化を表す. (??) は財を落札できるのは高々1 入札者であることを表す制約である. これは財の要領制約を表す.

価格の式

...

性質

...

2.5.4 ダブルオークションの例1つ...

2.6 クラウドソースドマニュファクチャリングに対するオークションの適用

第3章 手法I:パレート効率性を満たす手法

3.1 アルゴリズム

3.1.1 概要

3.1.2 入札作成

3.1.3 勝者決定

3.1.4 取引価格決定

3.2 特性評価

第4章 手法II:耐戦略性を満たす手法

4.1 アルゴリズム

4.1.1 概要

4.1.2 入札作成

4.1.3 提供側の勝者と取引価格決定

4.1.4 要求側の勝者と取引価格決定

4.2 特性評価

第5章 計算機実験

第6章 結論

6.1 まとめ

6.2 今後の展望

謝 辭

謝辭...

参考文献