具有中介的市场网络模型 (买卖双方不能直接见面)

(第11章)

11.1 市场中的定价

第10章中研究了价格如何在市场中支配商品的分配,且得出了一个构造市场清仓价格的方法.但是,谁来制定市场的价格?

- 有中介的交易
 - 股票市场、农产品市场、…(非直销市场)
 - 地理位置的原因、运输条件的原因、掌握信息的原因、…
 - 中间商(中间人、二道贩子),处于买卖双方之间,通过较低价收购,较高价出售,从差价中获利。中间商隔离买卖双方。
 - 市场上,另外有一类中间人,其作用主要是中介(例如房屋中介), 他们获利主要是佣金,不是差价。不在这里的讨论之列。
 - 佣金通常是公开的,差价通常是商业机密

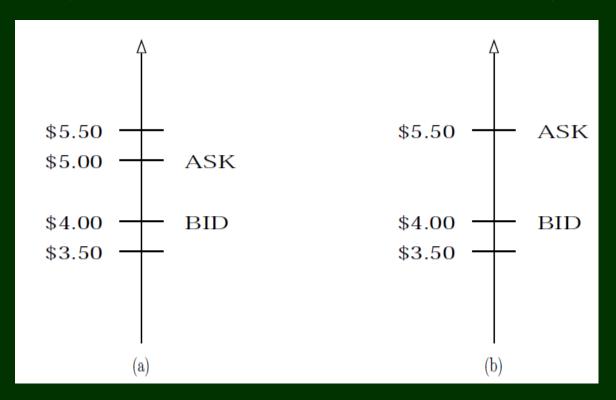
• 金融市场股票交易为例

- 美国有很多交易场所:纽约证券交易所(NYSE),nasdaq, Direct Edge, Goldman Sache (高盛)、ITG
- NYSE 采用清仓价格一样的价格确定方法
- Direct Edge, 高盛, ITG将买卖股票的订单按照其他市场的价格进行
 匹配。
- 有些定价过程有专家参与,有的纯粹是电子交易,价格由算法确定。
- 某些人整天频繁交易,有的则等一批订单到达后才交易;
- 某些市场允许客户间接参与,有的则对他们发生的关系的买方和卖方进行限制。

• 具体来说

- 每支股票有一个订单簿(order book): 买卖双方的提交买卖股票订单的清单。
- 例如:一个交易者提交一个订单,要在价格\$5或更高时卖掉100股订单, 单,另外一个交易者提交了价格在\$5.5或者更高时卖掉100股的订单,另 外两个交易者提交的可能分别是在不高于\$4时买进100股的订单,不高 于\$3.5时买进100股的订单,这样的订单称为限定订单(limit order)

人可的买卖要在交易者设定的价格范围内交易才能发生.



- 对所有的购买购票的订单中,提出价格最高的称为该股票的出价(bid price),出售股票最低的价格称为要价(ask price).
- 如果市场有一个专家来管理,这个专家必须对市场充分了解(订单薄的内容),则他可能提议买卖这只股票的要价和出价.

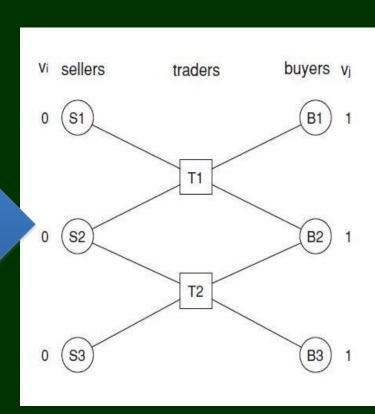
- 大多数零售交易人(普通股民,用自己的资产做小规模的交易),一般不会提交限定订单,他们一般按照现有价格(当前的要价和出价)提交股票的交易订单.
- 这种按照市场价格立刻产生交易的订单称为市场订单(market order).
- 例如,如图a中所示,如果一个股民提交了一个市场订单,要买进100股(当然是市场价格),那么前面提交限定价格订单要交为\$5的人就在该价格卖掉100股.新的要交在订单薄上变成了\$5.5.
- 股票并不总是以100股为单位,如果有一个股民要以市场价格买入200股,那么订单薄上的两个卖方股民就都出售了各自的100股(但价格不一样).这种市场定单的价格是顺订单薄而上的交易.
- 但是,像Fidelity, Vanguard大型基金,交易机构如银行\养老金,保险公司, 对冲基金等每天都会做大量的交易.
 - 他们不会像小股民那样买卖200股的订单薄上游动的小交易. 但也不会像市场提交单个大宗限定订单,因为那样市场的其他参与者会了解他们的意图,并利用之.
 - 他们通常利用多个交易渠道,提交多种类型的订单,比如,拆分成许多小订单,在一个或多个交易日历逐步提交完成,目的是尽量减少他们的交易意图对价格的影响.
 比如隐藏方法之一是把订单不同部分提交到不同的交易系统.
 - 现在,黑池(dark pool) 高盛和ITG就是采用这种系统,这种系统对访问有限制的,不会将提交的订单给公众看到.这种交易在2009年就达到了9%的市场份额.

11.2 一种交易网络模型

地理位置与商业机会(农产品交易)



可以用图来 表达有中间 商市场的潜 在交易关系 (S, T, B, v_i, v_i)

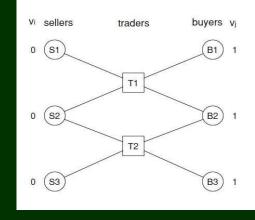


假设:

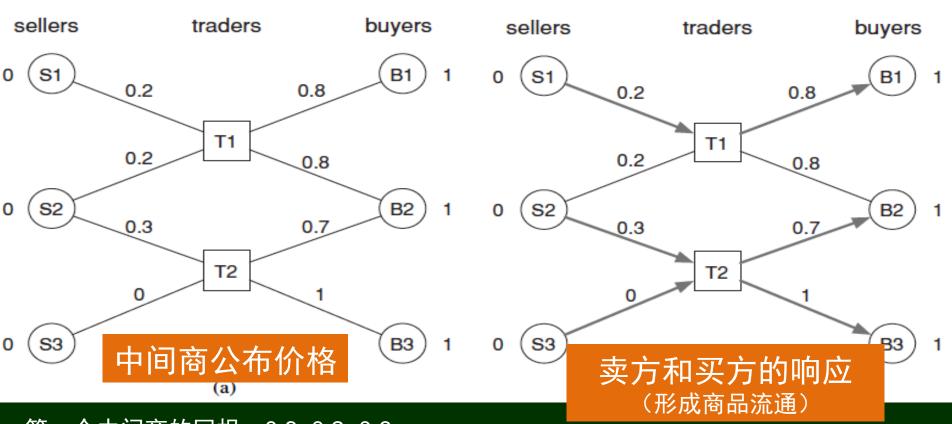
只有一个单位的商品,每个卖方i最初只有一个单位的商品,他的估值为vi,即他不愿意以低于vi卖掉商品;每个买方j对商品的估值为vj,即他不希望以高于vj的价格买到一份商品.没有人希望得到多余的一份商品,因此,多余的商品价值为0. Seller, Buyer, Trader都知道这些信息.

交易如何进行?

- 交易在网上进行.
- 交易进行的规则:
 - 第一步:中间商t分别给出"出价"和"要价"
 - 第二步: 买卖方给出反馈(选择一个中间商)
- 条件
 - 一旦价格公布,买方与卖双方只能选一个中间商进行交易 ,或者不交易;但不能议价。
 - 一 卖方只有一件物品,买方也只要一件物品,如果交易达成,则可看成一件物品从卖方经中间商"流"到买方。
 - 中间商的定价不能造成"入不敷出"或"囤积居奇"现象
 - 在卖方或买方既有利益、也有权利的合理选择下,中间商一定要交易(否则可以想像会有一种"重罚")。
 - 图中买方的估值为1, 卖方的估值为0, 这是为了简化计算.



交易过程的一个例子

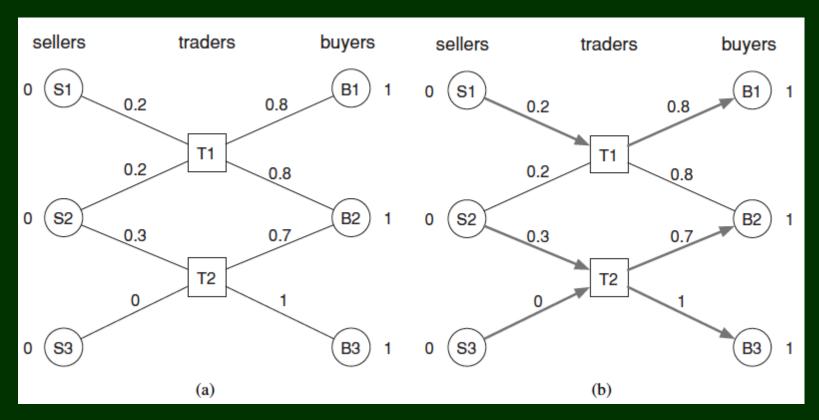


第一个中间商的回报: 0.8-0.2=0.6

第二个中间商的回报: 1+0.7-0.3-0= 1.4

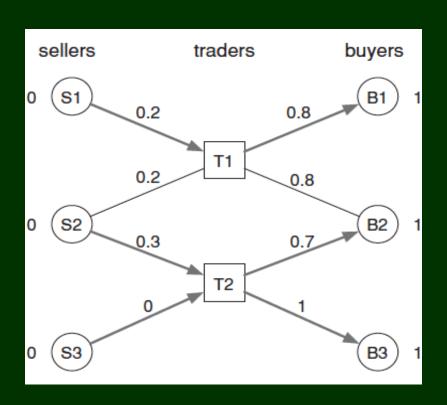
三个卖方的回报: 0.2, 0.3, 0 三个买方的回报: 0.2, 0.3, 0

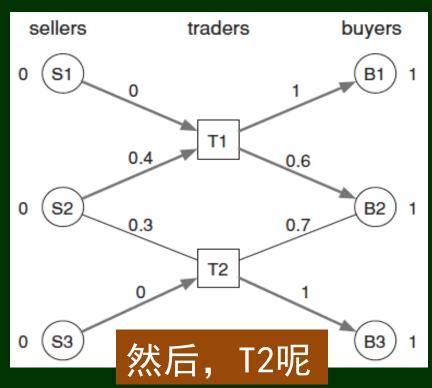
各参与人的决定是否正确?



- 例如, T1会不会觉得完全可以做得更好些?
- 通过给出不同的报价,将S2的生意从T2争过来,从而得到较大的回报?

T1可能做得更好





- 竞争的存在,会促使中间商调整价格,要在不亏损的前提下 赢得生意,争取较大回报
- T1没有理由不对S1降价,对B1提高要价,因为他们别无选择.
- T1对S2可以提高出价到0. 4, 可以对B2降低出价到0. 6, 总汇报 =1. 2. 此时,S1和B1是无所谓---第10章的平手消解问题.

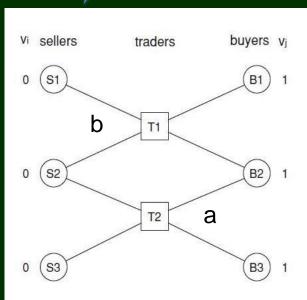
• 动机: 能获得更大的回报

将中介交易问题描述为一个博弈 (给定网络结构和v_i,v_i)

- 参与人
 - 卖方,中间商,买方;都可能有多个。
- 策略(两阶段)
 - 第一阶段:中间商给出价格b, a (即策略)
 - 第二阶段: 卖方,买方在<mark>有接触的</mark>中间商中 <u>∠</u>择对自己最有利的(给出价格最合适的)
- 回报(收益)
 - 卖方: 0或者b_{ti}-v_i
 - 买方: 0或者v_j-a_{tj}
 - 中介: 0或者a_{ti}-b_{ti}

为简化讨论, $设v_i=0$

中间商不可 "恶意出价"



在无所谓的情

形根据推理的

需要决定。

最佳应对和纳什均衡

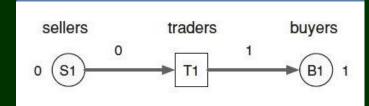
- 这个博弈与标准纳什均衡有一点点差异: 这里是个二阶段的博弈.
 - 先看买卖双方的在第二阶段面对的问题,那时经纪人已经给出价格.这里卖方和买方有一个标准的博弈,每人做一个决策选择,最好响应所有其它人的选择.
 - 再看经纪人第一阶段报价的面对的问题.每个经纪人要选择一个 策略,希望是对买方、卖方和其他经纪人的最佳应对.买方和卖 方的策略就是就接受价格,经纪人的策略就是给出报价。
 - 因此,如同任何纳什均衡一样,每个人都采用一个最好的响应。只是这里买方和卖方是后动作,且要求针对经纪人给出的报价选择一个最好的,经纪人是知道这个情况的。这就著名的子博弈完美纳什均衡(subgame perfect Nash Quilibrium).由于第二阶段的行为非常简单,所以只考虑第一阶段的均衡就可以了.

网络中的两种现象: 垄断和竞争

• 垄断: S和B都被T垄断

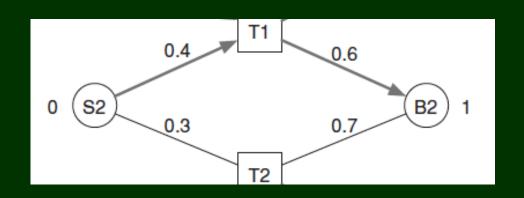


垄断结构的均衡?



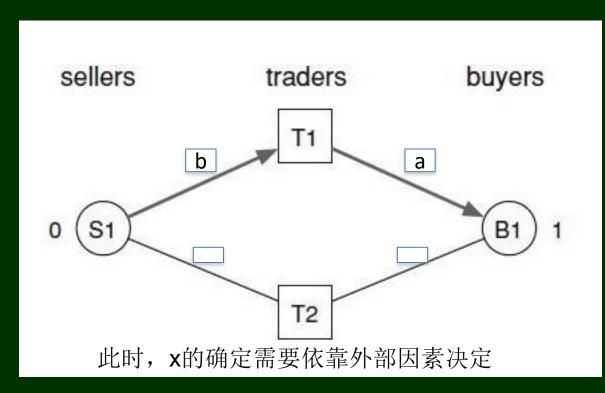
注意: 卖方和买方无所谓态度

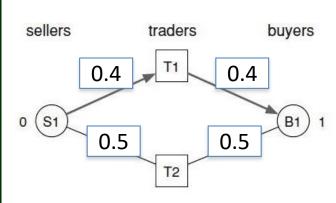
- 理想竞争(perfect competition)
 - T1 和T2在S2和B2之间呈理想竞争结构



理想竞争结构的均衡?

关于理想竞争结构中的均衡

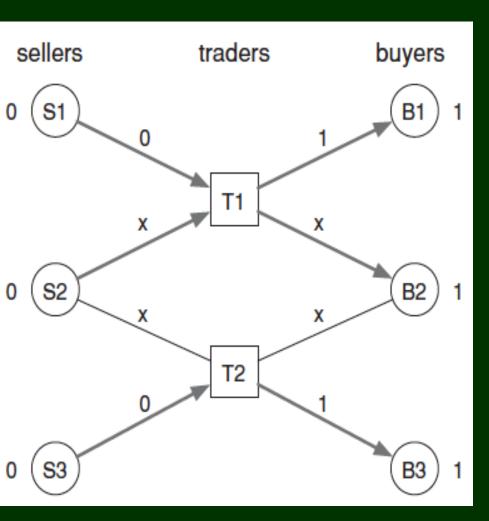




此时形不成商品流

- 如果T1的出价和要价不相同(a>b), T2就有机会切入生意, 改进自己回报为0的状态; 类似地, 若T2的两个报价不等,则 T1有机会调整他的价格,改进他的回报。
- 如果T2的报价不同于T1?
- · 均衡状态的X的值在0-1之间,但不知道具体值.

前例市场网络中的均衡



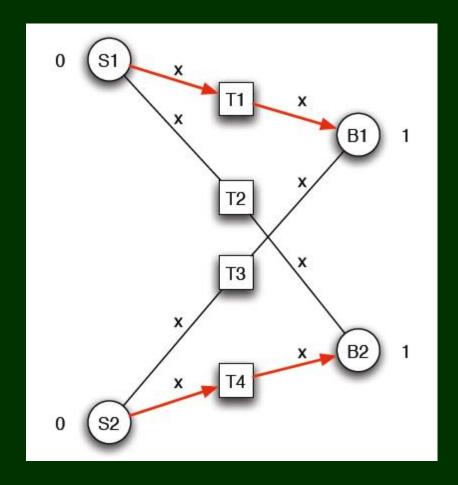
- x在0,1之间都是均衡
 - 由其他因素决定S2到B2的 商品流是经过T1还是T2
 - 若S2选择了T1,则B2的需 求可被T1满足
- 在S2和B2之间,T1和T2的回 报都是0
 - 即在这个市场中,中间商基本上不要指望从和S2与B2的生意中赚钱
- · x的值对S2和B2的回报有影响

• 一点小结:

- 这种推理在复杂网络中的分析也是适用的.
- 如果一个买方和一个卖方连接到唯一的经纪人,他们在任何均 衡中得到的回报都是0;因为经纪人将会尽量推向极端.
- 另一方面, 当两个经纪人连接到同样的买方和卖方,则他们谁也不能子在将商品从买方转手到买方的过程中得到正的利润(均衡中的到回报): 如果一方能得到利润, 另一方必将有机会切入进来,抢得那笔生意.

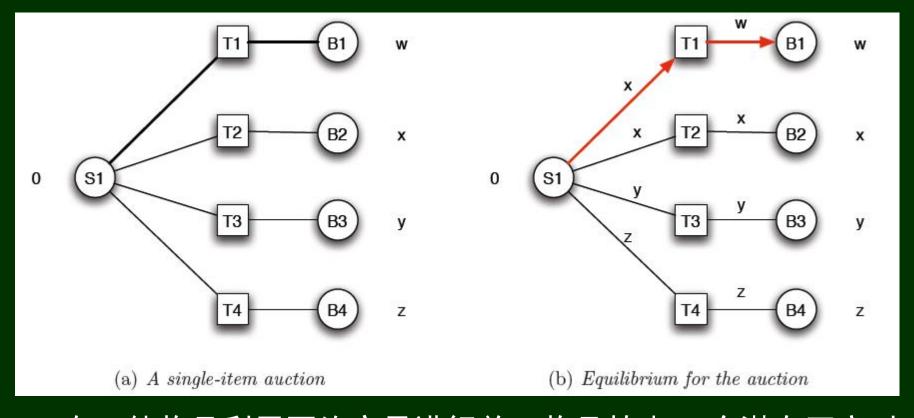
• 隐含的理想竞争

- 以上分析两个经纪人连接到同样的买卖方的博弈结构中,经纪人不能获得利润的原因归结为另一方的存在争夺市场. 但有可能不是另外一个经纪人存在,而是网络总体结构的原因.
- 下面分析这种情况.如图,任何卖方到买方的交易路线都不存在直接竞争.但是,均衡态下,所有出价和要价都在0和1之间的值x.商品从卖方流向了买方,但经纪人的利润为0.



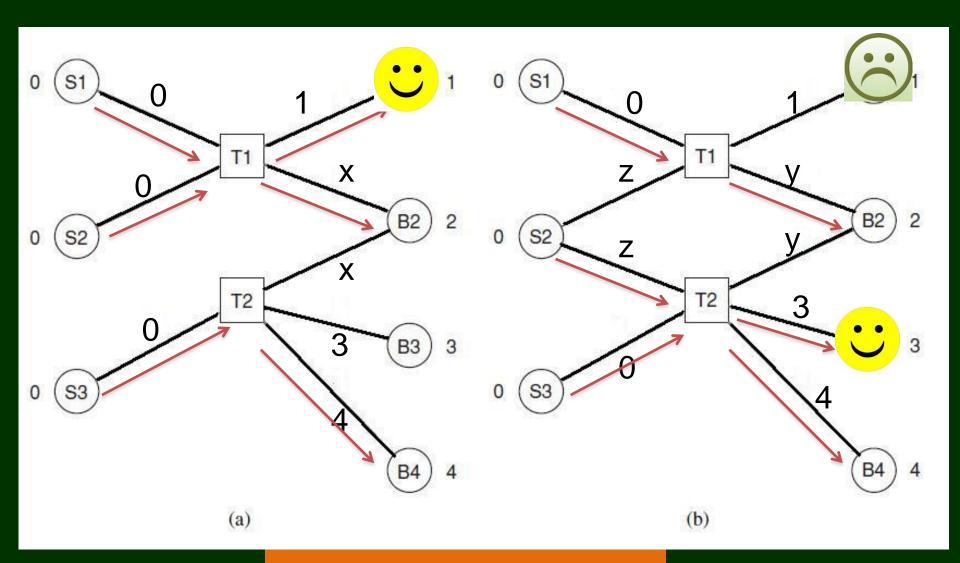
- 检查每个经纪人对其他所有 经纪人的策略都是最佳应对.
- 说清楚在每个均衡中所有报价都取相同的值需要费写功夫.但采用反正法,假设某个经纪人出价小于其要价,则导致一个矛盾.

• 次价拍卖中的波及效应



• S1有一件物品利用网络交易进行单一物品拍卖. 4个潜在买家对该商品的估值为w, x,y,z, 且w>x>y>z. 该例子适合任意多的买方分析.

- 进一步假设每个买方都一个经纪人Ti.
- 考虑网络的一个可能均衡:
 - 与其他经纪人相比, T1有能力给出最好的出价. 以为他有能力在价格w上将物品卖给他的买方. 在保证得到交易的调价下, 他将尽量出较低的价格, 也就是x. 这里利用了无差异现象. 假设S1会和T1而不是T2做买卖, 而B1会议价格w从T1买得物品. 所得均衡为右图.
 - 这结果正好是次价拍卖的形式.物品被最高出价者得到,卖方得到的付款等于次高报价.
 - 需要说明的是,这种次价拍卖的结果是在网络中自然形成的,而不是认为的拍卖规定出现的.
 - 书上有一个注脚给出了证明.



z与y的取值?

图(a)中,除了 B2之外,所有其它卖方和买方节点都是垄断节点.因此他们的回报都是0.

由于他们无差异, 所以我们假定B3没有买, 而B1和B4买到了商品.(在这种情形中看成是T2向B3要的价格比3稍微多一点, 于是B3不愿意购买了)此外, T1和T2都向B2要价了, 但稳态下, 他们的值是同一个值x。(否则, 成交的经纪人可能稍稍提高他的要价), 且在0和2之间。B2从T1或是T2无所谓, 假设从T1购买了物品。注意, 不可能有B2从T2的购买均衡, 由于B2可以付的价格只能是2, 而经纪人可以卖出4的价格。此外: T2只接触一个卖家, 为什么还要对三个有接触的买家都出价?

- 可以认为他不是那种"恶意的"。我们可以理解"恶意行为"是破坏了别人的机会。在这例子中,B3和B4没有别的机会。
- 他为什么也要向B2出价呢?假定这是一个市场要求一每条边上都需要有。
- 他可不可以随便出个什么价?若低于T1出的,那B2真向他要商品怎么办?不给,则损害B2的利益了。

所以T2不可能给出比T1低的。若高于T1出的,那么T1(此时可得生意)为了得到更好的回报,也会提高价格向T2看齐。

在图(b)中,

- 对S2的两个出价必须相同,这里出价为z;对B2的两个要叫也必须相同;要价为y;
- 卖方与经纪人的交易均衡:在均衡态,S2会卖给T2,而不是T1;如果S2卖给T1,T1就从交易中获得正的回报,然后S2能卖出最高价2。此时,T2可以给出比T1稍高的价格,将S2的物品卖给B3.因此,均衡下,T2买的两件物品,T1只买得一件。
- 再看要价y的值:它至少是1,否则,T1和T2中的某个经纪人就在以偏低的价格将物品卖给B2.y也不能高于2,否则B2不会买的,于是T1会降低其对B2的要价到1到2之间,使得B2从他呢里买.
- 经纪人与买方的交易: T2买了两份物品的结论,因此他可以卖给B3和B4,从而极大化他的回报.因此,均衡时T2不会卖给B2.由于要价y至少为1,经纪人T1将从S1买来并卖给B2.

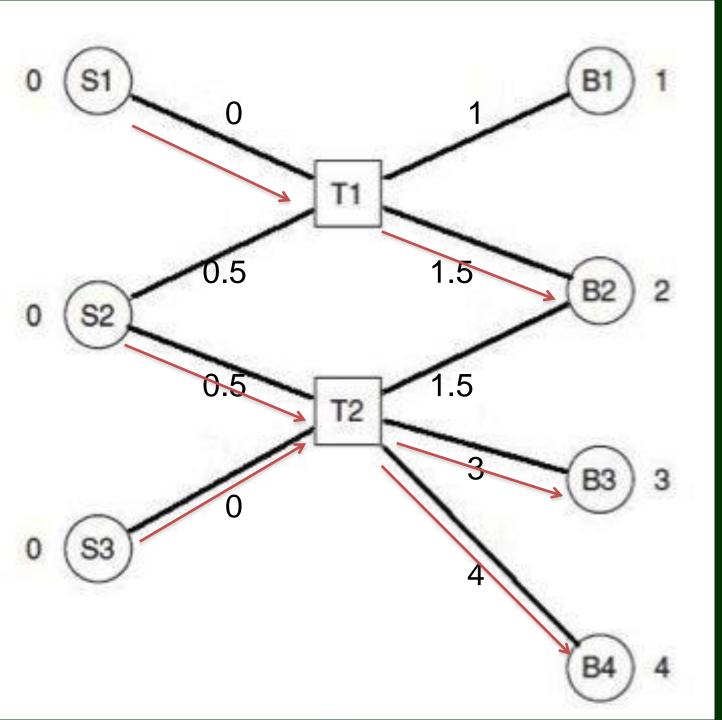
最后z的值:它至少为1,否则T1就能给出比T2更好的出价,从S2那里 买得物品,再卖给B1得到正收益.同时,z不能超过3,否则,T2就不 会考虑从S2购买了.

在图(b)中,T2为什么也向B2出价(尽管他知道不会卖给B2,因为能 从B3,B4更获利),也可以看成是一个市场规定。

- 但一旦必须出价了,大小就不能随意。若小于T1的, B2要求从 T2买, 他不会愿意, 即T2给出小于T1的价格不是最佳应对;
- 若大于T1的,则T1此时不是最佳应对了,他可以提价,争取较 大回报。于是,只有相等是均衡一互为最佳应对。
- T2更有实力来争取卖方S2,他可能总比T1提供的高那么一点点,对于T1来说,是不会采取z>2的(没得赚)

下面通过分析y的范围,说明B1得不到T1的商品。

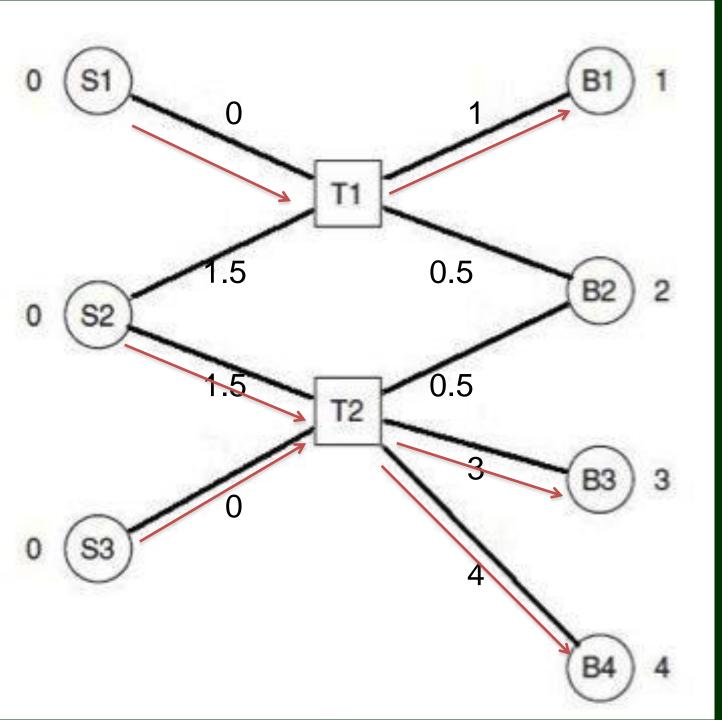
- 如果单就T1而言,他会希望y接近2,以得到更大回报。
- 而上面说了,T2不会让自己对B2的报价低于T1的报价。
- 整个局面看起来就是: T1驱使y向2靠近, T2跟; T2压制T1对S2 的报价直到z=2。
- 也就是说,最终,y=2,而z在0和2之间都有可能



z=0.5 y=1.5是均衡吗 ?

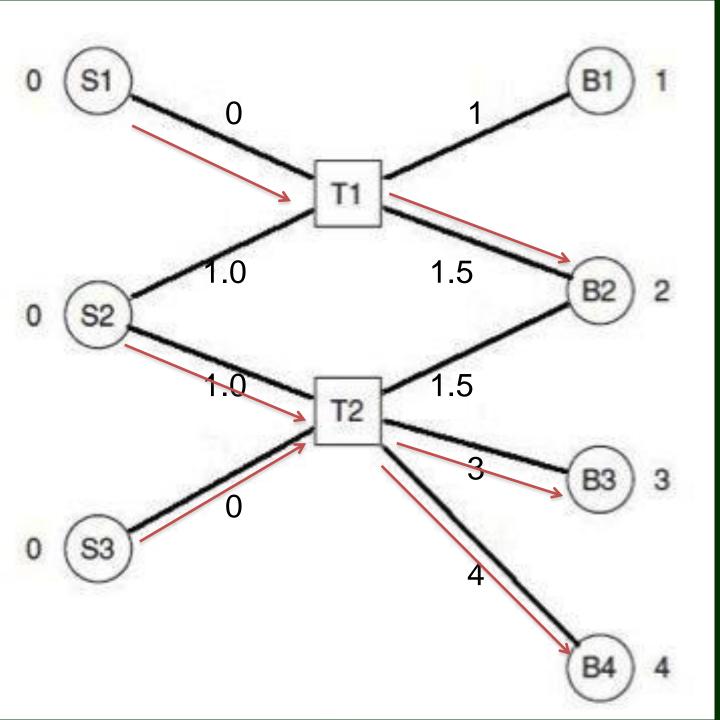
例中,T1的回报 是1.5, 若他将对S2的出 价提高到0.6,则 可以将S2赢过来 ,回报提高0.4

 $z \ge 1$



这是个均衡吗?

例中,如果T1 对B2的要价提高到>1,则T1将商品卖给B2,得更大回报。



这是个均 衡吗?

T1有可能 通过调整 出价将S2 挣过来, 获得更多 回报吗? 我们不仅关心均衡(市场交易模式的走向),还关心网络中交易所带来的"社会福利",包括社会福利与网络结构的关系、社会福利在参与者之间的分配情况,等等

社会福利及其最优问题

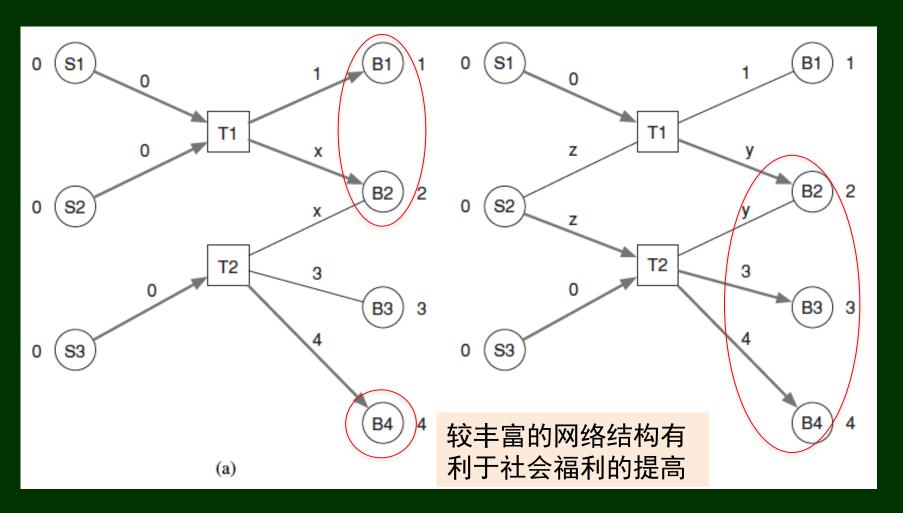
- 如果一件商品实现了销售,设买家估值 v_j ,卖家价格 v_i ,中间商给的出价和要价分别为 b_{ti} 和 a_{tj} ,则三方的收益之和为 $(b_{ti}-v_i) + (a_{ti}-b_{ti}) + (v_i-a_{ti}) = v_i-v_i$
- 所有商品流对应的收益之和 $Σ(v_j v_i)$ 称为社会福利(报价 因素在中间抵消了)
- 收益与价格设置无关;价格设置的作用是在买卖双方进行 匹配,而均衡价格导致社会最优的匹配。

可以证明:每一个中间商交易网络都至少存在一个均衡, 且每一个均衡所产生的商品流都达到社会最优(社会福 利达到最大)

- "Trading networks with price-setting agents," ACM

"无形之手"作用的又一次体现!

网络结构对社会福利的影响

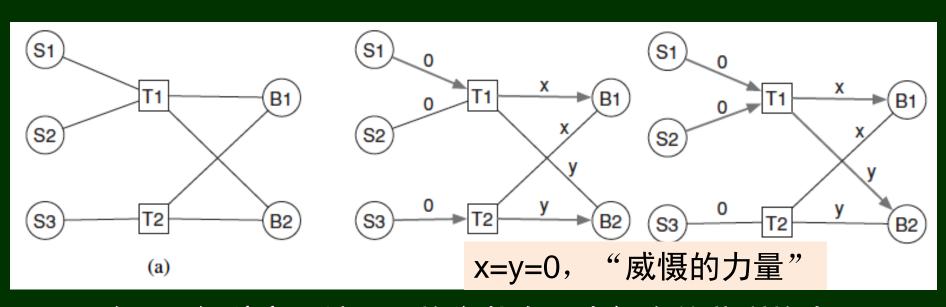


社会福利 = 1+2+4 = 7

社会福利 = 2+3+4 = 9

关于中间商在交易中的获利问题

- 前面的例子已证明,在理想竞争条件下,中间商获利的可能性为 0。
- 前面的例子也说明,在垄断条件下,中间商有利可图,但 下例说明,不一定总如此!



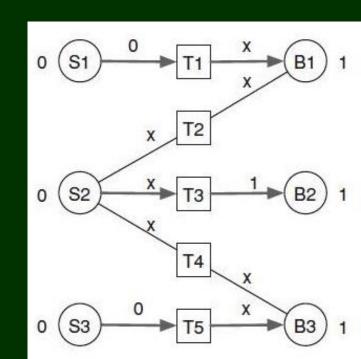
无论是否何种交易结果,均衡状态下中间商的获利均为 0

中间商获利的(结构性)条件

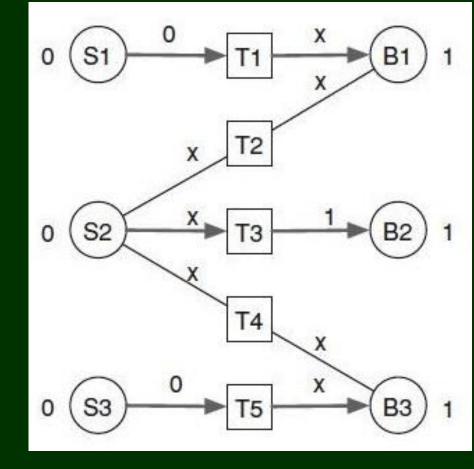
- 若,T涉及到一条边e,删除该边会改变网络的社会福利 最大值,
 - 边 e 被称之为T的一条关键边(证明比较复杂)
- 则存在一个均衡,T可从中获利。

- 注:
 - 只是"存在一个均衡",不一定 是"每一个均衡"
 - 对于不同的T, 结果可能不一样

随着x在0,1之间改变,社会福利的分配在S,T,B之间变动



- X=0: B=2, T=1, S=0
 B=1, T3, B3各有利润1
- X=1: B=0, T=2, S=1
 T1, S2, T5各有利润1



- X=1/2: B=1, T=3/2, S=1/2
 - B1, B3, T1, T3, T5, S2各得1/2利润

本章小结

- 依赖中间商的市场: 卖家一中间商一买家
 - 中间商决定价格(策略性价格)
 - 中间商的利润取决于网络结构
- 市场(看不见的手) → "社会最优"
 - 预期微观行为促成理想宏观效果关系的例子
- 结构与行为分析的互动
 - 策略行为的选择依赖于结构
 - 收益情况有可能驱使人们改变结构(例如在适当的地方增加一条边)