

УДК – 518.9

**СВОЙСТВА РЕШЕНИЯ ИГРЫ ОДНОГО НАПАДАЮЩЕГО  
ПРОТИВ НЕСКОЛЬКИХ ЗАЩИТНИКОВ**

И. Н. ВРУБЛЕВСКАЯ

1. В этой статье продолжается исследование игры, рассмотренной в [1]. Получен общий вид формулы для значения  $v(i)$  игры, а также вид соответствующих  $i$  формул для каждой суммы  $\Sigma y_j$  всех тех составляющих вектора оптимальной стратегии  $Y(i)$ , которые стоят при одинаковых коэффициентах, соответственно при  $(1-p)^{l_s} a_s$  или при  $(1-p)^{l_s-1} a_s$ , для каждого  $s \leq i$ . Оказывается, что при каждом данном  $i$  для  $l_1$  допустимы лишь два значения. Указывается процесс нахождения  $i_0$ , определенный явно при том условии, что мы умеем находить соответствующие значению  $v(i)$  игры  $A(i, l, l)$  наборы  $l_1, \dots, l_i$ , т. е. умеем вычислять  $v(i)$ . В п. 5 приводится ряд вспомогательных утверждений с соотношениями между упомянутыми выше суммами  $\Sigma y_j$ . Основываясь на этих соотношениях, можно находить наборы  $l_1, \dots, l_i$  и вычислять  $v(i)$ , что и делается для случая достаточно большого числа вторых по ценности объектов. Подобные вычисления можно провести и в ряде других случаев.

2. Значение игры  $v(i_0)$  и оптимальная стратегия  $Y$ . Как установлено в [1], существуют единственное число  $i_0 = i_0(n)$  и однозначно определенный набор показателей  $l_1, \dots, l_i$ , такие, что значение игры  $v = v(i_0)$  удовлетворяет системе

$$v(i_0) = (1-p)^{l_s} a_s \sum'_s y_j + (1-p)^{l_s-1} a_s \sum''_s y_j, \quad s = 1, 2,$$

где

$$\sum'_s y_j \equiv \left( \sum y_j \text{ при } l_s \right) > 0,$$

$$\sum''_s y_j \equiv \left( \sum y_j \text{ при } l_s - 1 \right) \geq 0,$$

$$\sum_{s=1}^{i_0} l'_s = l \text{ при } l'_s \in \{l_s, l_s - 1\}, \quad l_1 \geq l_2 \geq \dots \geq l_{i_0}.$$

Максимальное возможное число ненулевых составляющих  $y_j$  вектора  $Y$  равно количеству вариантов соответствующих наборов  $(l'_1, \dots, l'_{i_0})$ ; часть из этих  $y_j$  может и не входить в  $Y$ .

Мы имеем  $(\sum y_j \text{ при } l_s) + (\sum y_j \text{ при } l_s - 1) = 1$  для  $s = 1, \dots, i_0$ . Выражая отсюда сначала все суммы  $(\sum y_j \text{ при } l_s)$ ,  $s = 1, \dots, i_0$ , через другие, а потом наоборот, получаем две системы, которым должно удовлетворять  $v(i_0)$ :

$$v(i_0) - (1-p)^{l_s} a_s = (1-p)^{l_s-1} a_s p \left( \sum y_j \text{ при } l_s - 1 \right), \quad s = 1, \quad (1)$$

$$(1-p)^{l_s-1} a_s - v(i_0) = (1-p)^{l_s-1} a_s p \left( \sum y_j \text{ при } l_s \right), \quad s = 1, \quad (2)$$

Если при каком-то  $s$  будет  $(\sum y_j \text{ при } l_s - 1) = 0$ , то соответствующие  $s$  равенства остаются справедливыми и оказывается  $v(i_0) = (1-p)^{l_s} a_s$ .

Подсчитаем, сколько раз каждый  $y_j$  входит в систему (1) и сколько раз в систему (2). Число  $l$  должно складываться при любом  $j$  из  $i_0$  слагаемых;

обозначим  $d = l - \sum_{s=1}^{i_0} (l_s - 1)$ ; тогда  $d = l + i_0 - \sum_{s=1}^{i_0} l_s$ . Значит, в любом столбце из

$Y$  (т. е. независимо от  $j$ ) должно стоять  $d$  старших показателей  $l_s$  и  $i_0 - d$  младших показателей  $l_s - 1$ . Отсюда следует, что любой  $y_j$ , входящий в  $Y$ , содержится ровно  $i_0 - d$  раз во всех правых частях системы (1) и ровно  $d$  раз во всех правых частях системы (2). Если какой-нибудь  $y_j$  не входит в  $Y$ , то он не входит ни в систему (1), ни в систему (2). Очевидно,  $1 \leq d \leq i_0$ .

Поэтому мы имеем следующую зависимость:

$$d \cdot \sum_{s=1}^{i_0} \left( \sum y_j \text{ при } l_s - 1 \right) = (i_0 - d) \cdot \sum_{s=1}^{i_0} \left( \sum y_j \text{ при } l_s \right).$$

Подставляя сюда соответствующие выражения для каждой суммы  $\sum y_j$  из систем (1) и (2), получим:

$$d \cdot \sum_{s=1}^{i_0} \frac{v(i_0) - (1-p)^{l_s} a_s}{(1-p)^{l_s-1} a_s} = (i_0 - d) \cdot \sum_{s=1}^{i_0} \frac{(1-p)^{l_s-1} a_s - v(i_0)}{(1-p)^{l_s-1} a_s},$$

$$\sum_{s=1}^{i_0} \frac{i_0 \cdot v(i_0) - (1-p)^{l_s-1} a_s (i_0 - dp)}{(1-p)^{l_s-1} a_s} = 0,$$

$$i_0 \cdot v(i_0) \cdot \sum_{s=1}^{i_0} \frac{1}{(1-p)^{l_s-1} a_s} = (i_0 - dp) \cdot \sum_{s=1}^{i_0} 1.$$

Следовательно,

$$v(i_0) = \frac{i_0 - dp}{\sum_{s=1}^{i_0} \frac{1}{(1-p)^{l_s-1} a_s}},$$

где

$$d = l + i_0 - \sum_{s=1}^{i_0} l_s, \quad (3)$$

или в другом виде:

$$v(i_0) = \frac{(1-p)^{i_0-1} (i_0-dp) a_1 \cdots a_{i_0}}{\sum_{s=i_0}^1 (1-p)^{i_0-s} a_1 \cdots a_s \cdots} \quad (4)$$

Однако, здесь нам пока не известны ни  $i_0$ , ни набор  $l_1, \dots, l_{i_0}$ .

Теперь, подставляя выражение (4) для  $v(i_0)$  соответственно в системы (1) и (2), можно вывести формулы для  $(\sum y_j$  при  $l_s-1$ ) и  $(\sum y_j$  при  $l_s$ ) при  $s=1, i_0$ . Обозначим знаменатель в формуле (4) через  $\Delta = \Delta(i_0; l_1, \dots, l_{i_0})$ .

Тогда

$$\begin{aligned} \left( \sum y_j \text{ при } l_s-1 \right) &= \frac{v(i_0) - (1-p)^{l_s} a_s}{(1-p)^{l_s-1} a_s p} = \\ &= \frac{1}{p \cdot \Delta} \{ (i_0-dp) (1-p)^{i_0-l_s} a_1 \quad a_{i_0} - (1-p) \cdot \Delta \} = \\ &= \frac{1}{p \cdot \Delta} \left\{ - \sum_{\substack{t=i_0 \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{i_0-t+1} a_1 \quad a_{i_0} + (1-p)^{i_0-l_s} [(i_0-1) - \right. \\ &\quad \left. - (d-1)p] a_1 \cdots a_s \quad a_{i_0} \right\} \quad (5) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \left( \sum y_j \text{ при } l_s \right) &= \frac{(1-p)^{l_s-1} a_s - v(i_0)}{(1-p)^{l_s-1} a_s p} = \\ &= \frac{1}{p \cdot \Delta} \{ \Delta - (i_0-dp) (1-p)^{i_0-l_s} a_1 \quad a_{i_0} \} = \\ &= \frac{1}{p \cdot \Delta} \left\{ \sum_{\substack{t=i_0 \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{i_0-t} a_1 \quad a_{i_0} - (1-p)^{i_0-l_s} [(i_0-1) - \right. \\ &\quad \left. - dp] a_1 \quad a_{i_0} \right\}. \quad (6) \end{aligned}$$

Таким образом, доказана теорема.

**Теорема 1.** Значение игры выражается формулой (3), а суммы компонент оптимальной стратегии  $Y$  при  $(1-p)^{l_s-1} a_s$  и при  $(1-p)^{l_s} a_s$  — соответственно формулами (5) и (6).

Отметим, что если  $d=i_0$ , то  $Y$  сводится к одному столбцу  $y_j=1$ ,  $\sum_{s=1}^{i_0} l_s^j = l$ , т. е.  $Y$  является чистой стратегией с  $l_s^j = l_s$ ; тогда  $v(i_0) = (1-p)^{i_0} a_1 = (1-p)^{i_0} a_2 = \dots = (1-p)^{i_0} a_{i_0}$ . Так как формулы (5) и (6) вполне определяют лишь суммы компонент, они могут вообще давать не одну стратегию, а целое множество оптимальных стратегий.

**3. Система показателей  $l_1, \dots, l_{i_0}$ .** Будем считать, что  $a_2 > (1-p)a_1$ , т. е.  $i_0 > 1$ . Очевидно,  $i_0(i) = i$  для  $i \leq i_0$ . Из следствия 7 в [1] мы видим, что  $l_1$  определяется по три возможности для  $l_s^j$  при каждом  $s=2, \dots, i, i \leq i_0$ , именно,

$$l_1 - k_s^j + 1, \quad l_1 - k_s^j, \quad l_1 - k_s^j - 1.$$

При этом, так как должно быть  $l_1 + \sum_{s=2}^i l'_s = l$ , наибольшая величина для  $l_1$  может получиться при наименьших возможных  $l'_s$  (лемма 9 в [1]), т. е. при  $l'_s = l_1 - k_s^1 - 1$ . Отсюда получается, что

$$l_1 \leq \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + (i-1)}{i}.$$

Легко видеть, что значение

$$l_1 = \left[ \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + i - 1}{i} \right] = r_i$$

(см. [1] стр. 453) допустимо только при обоих показателях  $l_1$  и  $l_1 - 1$  (см. [1] следствие 7, ср. с леммой 8).

С другой стороны, наименьшая величина для  $l_1$  может получиться при наибольших возможных  $l'_s$ , т. е. при  $l'_s = l_1 - k_s^1 + 1$ . Отсюда получается, что

$$l_1 \geq \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + (i-1)}{i}$$

Легко видеть, что это крайнее значение

$$l_{1i} = \frac{l + k_2^1 + k_1^1 - (i-1)}{i}$$

возможно только при чистой стратегии Y, в которой  $l_s = l_1 - k_s^1 + 1$ ,  $2 \leq s \leq i$ .

Если выписать два убывающих ряда чисел

$$\begin{aligned} & \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + (i-1)}{i}, \\ & \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + (i-2)}{i}, \dots, \frac{l + k_2^1 + k_1^1 + 1}{i}, \frac{l + k_2^1 + k_1^1}{i} \\ & \frac{l + k_2^1 + k_1^1 - 1}{i}, \frac{l + k_2^1 + k_1^1 - 2}{i}, \dots, \frac{l + k_2^1 + k_1^1 - (i-1)}{i} \end{aligned}$$

то, очевидно, имеется лишь две возможности: либо 1) только одно число

$$\frac{l + k_2^1 + k_1^1}{i}$$

целое, либо 2) только одна пара чисел

$$\frac{l + k_2^1 + k_1^1 + c_i}{i}, \quad \frac{l + k_2^1 + k_1^1 - (i - c_i)}{i},$$

при  $1 \leq c_i \leq i-1$ , целые, причем отличаются они на 1. Отсюда следует теорема.

**Теорема 2.** При фиксированном номере  $i$ ,  $i \leq i_0$ , для показателя  $l_1$  допустимы лишь два значения  $r_i$  и  $r_{i-1}$ . Если число  $l + k_2^1 + k_1^1$  делится на  $i$ , то имеется единственная возможность

$$l_1 = \frac{l + k_2^1 + k_1^1}{i} = r_i.$$

Если число  $l+k_2^1 + \dots + k_i^1 + c_i$ ,  $1 \leq c_i \leq i-1$ , делится на  $i$ , то имеется две возможности, либо

$$l_1 = \frac{l+k_2^1 + \dots + k_i^1 + c_i}{i} = \left[ \frac{l+k_2^1 + \dots + k_i^1 + (i-1)}{i} \right] = r_i,$$

либо

$$l_1 = \frac{l+k_2^1 + \dots + k_i^1 - (i-c_i)}{i} = \left[ \frac{l+k_2^1 + \dots + k_i^1 - 1}{i} \right] = r_i - 1;$$

если  $c_i=1$ , то для  $l_1=r_i-1$  стратегия  $Y$  может быть только чистой, с  $l_s = l_1 - k_s^1 + 1 = r_i - k_s^1$ ,  $s=2, \dots, i$ . Значение  $l_1=r_i$  допустимо только при обоих показателях  $l_1$  и  $l_1-1$ ,  $l_1=r_i$  и  $l_1-1=r_i-1$ .

4. Нахождение номера  $i_0$ . Допустим здесь, что случаи, разобранные в [1] в теоремах 5, 6 и в следствии 12, не имеют места, т. е. что  $a_2 > (1-p)'a_1 = v(1)$  и  $a_3 > v(2)$ ; это означает, что  $i_0(n) > 2$ . Будем описывать процесс поиска  $i_0$  дальше.

1-ый этап. Вычисляем  $r_3$ ; если  $k_4^1 < r_3 - 1$  или если  $k_4^1 < r_3$  при  $c_3=0$  или 1, то  $i_0(n) > 3$ . Вычисляем  $r_4$ ; если  $k_5^1 < r_4 - 1$  или если  $k_5^1 < r_4$  при  $c_4=0$  или 1, то  $i_0(n) > 4$ , и т. д. Пусть  $h \geq 3$  — наименьший номер, для которого либо  $k_{h+1}^1 \geq r_h - 1$  при  $c_h \neq 0$  или 1, либо  $k_{h+1}^1 \geq r_h$  при  $c_h=0$  или 1.

Если  $k_{h+1}^1 > r_h$ , то  $i_0(n) = h$ .

2-ой этап. Остается рассмотреть два случая:  $k_{h+1}^1 = r_h$  и  $k_{h+1}^1 = r_h - 1$  (при  $c_h \neq 0$  или 1). Здесь нужно вычислить  $v(h)$ .

Если будет  $a_{h+1} \leq v(h)$ , то  $i_0(n) = h$ .

Если окажется  $a_{h+1} > v(h)$ , то  $i_0(n) > h$ . Нужно вычислить  $r_{h+1}$  при  $k_{h+1}^1 = r_h$  или  $k_{h+1}^1 = r_h - 1$ . Мы проведем более общее вычисление.

**Лемма 1.** Пусть  $h < s \leq i_0(n)$ . Если  $r_t = r_h$  при  $h < t \leq s-1$ , а  $k_t^1 = r_h$  или  $k_t^1 = r_h - 1$  при  $h < t \leq s$ , то  $r_s = r_h$ .

Доказательство. Из леммы 9 в [1] следует, что  $r_s \leq r_{s-1} = r_h$ . С другой стороны,

$$\begin{aligned} r_s &= \left[ \frac{(l+k_2^1 + \dots + k_h^1) + (k_{h+1}^1 + \dots + k_s^1) + s - 1}{s} \right] \geq \\ &\geq \left[ \frac{hr_h - c_h + (s-h)(r_h - 1) + s - 1}{s} \right] = \left[ \frac{sr_h + h - 1 - c_h}{s} \right] = \\ &= \left[ r_h + \frac{h-1-c_h}{s} \right] = r_h. \end{aligned}$$

Отсюда мы получаем, что  $r_{h+1} = r_h$ .

Если  $k_{h+2}^1 > r_h$ , то  $i_0(n) = h+1$ .

Если  $k_{h+2}^1 \leq r_h$ , то снова либо  $k_{h+2}^1 = r_h$ , либо  $k_{h+2}^1 = r_h - 1$ . (Конечно,  $k_{h+2}^1 \geq k_{h+1}^1$ .) Вычисляем  $v(h+1)$ .

Если будет  $a_{h+2} \leq v(h+1)$ , то  $i_0(n) = h+1$ .

Если окажется  $a_{h+2} > v(h+1)$ , то  $i_0(n) > h+1$ . Тогда, по лемме 1,  $r_{h+2} = r_h$ , и т. д. Можно сформулировать следующий результат.

**Теорема 3.** Указанный здесь процесс позволяет найти  $i_0(n)$ , при условии, что мы умеем вычислять  $v(h)$ ,  $v(h+1)$ ,

Таким образом, задача сводится к нахождению  $v(i)$  при данном  $i$  (при условии  $i_0(i) = i$ ), именно, к вычислению  $v(i)$  по формуле (3), в которой

$l_1 \in \{r_1, r_1 - 1\}$ , а  $l_s \in \{l_1 - k_s^1 + 1, l_1 - k_s^1\}$ ,  $2 \leq s \leq i$ , в соответствии с  $l_1$ . Здесь общее число  $2^i$  возможных комбинаций значений  $l_2, \dots, l_i$  может сократиться за счет того, что должно быть  $l_s \leq l_{s-1}$  и  $l_s \in \bigcap_{t=1}^{s-1} \{l_1 - k_t^1 + 1, l_1 - k_t^1\}$ ; кроме того, число  $l_1 - k_s^1$  при  $l_1 = r_1$  равно числу  $l_1 - k_s^1 + 1$  при  $l_1 = r_1 - 1$ . Среди всех получающихся допустимых вариантов  $v(i; \{l_t\}_{t=1}^i)$  для  $v(i)$  нам нужно уметь находить единственный возможный.

**Лемма 2.** В процессе нахождения номера  $i_0$  каждое определенное для  $v(i)$ ,  $1 \leq i \leq i_0$ , число  $l_s(i)$ ,  $1 \leq s \leq i$ , не возрастает при возрастании  $i$ .

Доказательство. Для  $i+1 \leq i_0$  мы имеем  $a_{i+1} > v(i)$ ; значит, игрок I будет обязательно нападать на  $i+1$ . Рассуждаем как в теореме 2 из [1]. Раз игрок I будет обязательно нападать на  $i+1$ , то при таком нападении он сможет получить больше, чем не нападая на него, т. е. будет  $v(i+1) > v(i)$ . Но  $v(i) \geq (1-p)^{l_s(i)} a_s$ , откуда следует, что  $l_s(i+1) \leq l_s(i)$ .

Поэтому в процессе нахождения  $i_0$  может осуществиться лишь один из следующих двух случаев.

1) Найдется такое  $t$ ,  $h \leq t \leq i_0$ , что  $l_1(t-1) \geq r_h$  и  $l_1(t) = r_h - 1$ . Тогда  $l_1(t') = r_h$  для  $h \leq t' < t$  и  $l_1(t) = r_h - 1$  для  $t \leq t' \leq i_0$ . Этот случай может осуществиться только при  $k_{t'}^1 = r_h - 1$  для  $h < t' \leq i_0$ .

2) Для всех  $t$ ,  $h \leq t \leq i_0$ , будет  $l_1(t) = r_h$ . В этом случае для некоторого  $u$ ,  $h \leq u \leq i_0$ , будем иметь  $k_u^1 = r_h - 1$  при  $h \leq t' < u$  и  $k_{t'}^1 = r_h$  при  $u < t' \leq i_0$ .

5. **Некоторые свойства формул для стратегии Y(i).** Как сказано выше, мы пока не можем прямо указать числа  $l_1, \dots, l_i$  (здесь также  $i_0(i) = i$ ). Однако, имеют место некоторые связи между величинами, даваемыми формулами (5) и (6), которые могут оказаться здесь полезными. Эти связи следует использовать вместе с необходимыми условиями  $(\sum_j \text{при } l_s) > 0$  и  $(\sum_j \text{при } l_s - 1) \geq 0$  для  $1 \leq s \leq i$ .

Пусть фиксирован набор  $l_t$  при  $1 \leq t \leq i$  и  $t \neq s$ , а для  $l_s$  рассмотрим (вообще говоря) два возможных значения, обозначив их через  $l_s + 1$  и  $l_s$  (при  $l_s + 1 \leq l_1$  и  $l_s > 0$ , если  $s \neq 1$ ). Тогда выражение, стоящее в фигурных скобках в формуле (6), при  $l_s = l_s + 1$  и соответствующем  $d$  принимает следующий вид:

$$\left\{ \sum_{\substack{t=1 \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1 - l_t} a_1 \quad a_i - (1-p)^{l_1 - \bar{l}_s - 1} [(i-1) - -dp] a_i \right\};$$

обозначим его через  $\gamma_s(i) = \gamma_s(i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s + 1)$ . Теперь выпишем выражение, стоящее в фигурных скобках в формуле (5), при  $l_s = l_s$ ; соответствующее этому набору число „ $d'$ “, согласно формуле из (3), должно быть на 1 больше предыдущего, т. е. равняться  $d+1$ . Мы имеем:

$$\left\{ - \sum_{\substack{t=1 \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1 - l_t + 1} a_1 \quad a_i + (1-p)^{l_1 - \bar{l}_s} [(i-1) - -dp] a_i \right\};$$

обозначим это выражение через  $\delta_s(i) = \delta_s(i; \{I_t\}_{t \neq s}, I_s)$ . Следовательно,

$$\delta_s(i) = -\gamma_s(i) \cdot (1-p) \text{ при } s \neq 1,$$

$$\delta_1(i) = -\gamma_1(i).$$

Таким образом, установлена лемма.

**Лемма 3.** При фиксированном наборе  $\{I_t\}_{t \neq s}$ , величины  $\gamma_s$  и  $\delta_s$  имеют противоположные знаки, или обе одновременно равны нулю.

Рассмотрим влияние на  $\gamma_1$  и на  $\delta_1$  изменения каких-нибудь  $I_{s_1}, \dots, I_{s_b}$ ,  $I \notin \{s_1, \dots, s_b\}$ , соответственно со значений  $I_{s_1}, \dots, I_{s_b}$  на значения  $I_{s_1} + 1, \dots, I_{s_b} + 1$ ; при этом  $d$ , очевидно, перейдет в  $d-b$ .

**Лемма 4.** При таком изменении показателей на большие величина  $\gamma_1$  возрастает, если какое-нибудь  $a_t < (1-p)^{k_i-1} a_1$  при  $t \in \{s_1, \dots, s_b\}$ , и  $\gamma_1$  сохраняется, если все  $a_t = (1-p)^{k_i-1} a_1$  при  $t = s_1, \dots, s_b$ .

Доказательство.

$$\begin{aligned} & \gamma_1(i; \{I_t\}_{t \neq s_1, \dots, s_b}, \{I_{s_1} + 1, \dots, I_{s_b} + 1\}) - \\ & - \gamma_1(i; \{I_t\}_{t \neq s_1, \dots, s_b}, \{I_{s_1}, \dots, I_{s_b}\}) = \\ & = \left\{ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s_1, \dots, s_b}}^2 (1-p)^{i-t} a_1 \quad a_i + \right. \\ & + \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{i-\bar{t}-1} a_1 \quad a_i - [(i-1) - (d-b)p] a_2 \quad a_i \left. \right\} - \\ & - \left\{ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s_1, \dots, s_b}}^2 (1-p)^{i-t} a_1 \quad a_i + \right. \\ & + \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{i-\bar{t}-1} a_1 \quad a_i - [(i-1) - dp] a_2 \quad a_i \left. \right\} = \\ & = \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{i-\bar{t}-1} \cdot p \cdot a_1 \quad a_i - b \cdot p \cdot a_2 \quad a_i = \\ & = p \cdot \sum_{t=s_1}^{s_b} a_2 \quad a_i [(1-p)^{i-\bar{t}-1} a_1 - a_i] = \\ & = p \cdot \sum_{t=s_1}^{s_b} a_2 \quad a_i [(1-p)^{k_i-1} a_1 - a_i], \end{aligned}$$

так как

$$\{I_t + 1, I_t\} \equiv \{I_1 - k_t^1 + 1, I_1 - k_t^1\}.$$

**Лемма 5.** При таком изменении показателей на большие величина  $\delta_1$  всегда возрастает.

Доказательство.

$$\begin{aligned}
 & \delta_1 \left( i; \{l_t\}_{t \neq s_1}, \{l_{s_1} + 1, \dots, l_{s_b} + 1\} \right) - \\
 & - \delta_1 \left( i; \{l_t\}_{t \neq s_1, \dots, s_b}, \{l_{s_1}, \dots, l_{s_b}\} \right) = \\
 & = \left\{ - \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s_1, \dots}}^2 (1-p)^{l_t - l_t + 1} a_1 \quad a_i - \right. \\
 & - \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{l_t - \bar{l}_t} a_1 \quad a_i + [(i-1) - \\
 & - (d-b-1)p] a_2 \quad a_i \left. \right\} - \\
 & - \left\{ - \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s_1, \dots}}^2 (1-p)^{l_t - l_t + 1} a_1 \quad a_i - \right. \\
 & - \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{l_t - \bar{l}_t + 1} a_1 \quad a_i + [(i-1) - (d-1)p] a_2 \quad a_i \left. \right\} = \\
 & = - \sum_{t=s_1}^{s_b} (1-p)^{l_t - \bar{l}_t} \cdot p \cdot a_1 \quad a_i + b \cdot p \cdot a_2 \quad a_i = \\
 & = p \cdot \sum_{t=s_1}^{s_b} a_2 \quad a_i [-(1-p)^{l_t - \bar{l}_t} a_1 + a_i] = \\
 & = p \cdot \sum_{t=s_1}^{s_b} a_2 \cdots \hat{a}_t \cdots a_i [-(1-p)^{k_t} a_1 + a_i].
 \end{aligned}$$

Отсюда следует, что если

$$\delta_1 \left( i; r_i - 1, \{l_1 - k_1 + 1\}_{t \neq 1} \right) < 0,$$

то

$$l_1(i) = r_i.$$

Установим еще две зависимости.

**Лемма 6.**

$$\begin{aligned}
 & v \left( i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s + 1 \right) - v \left( i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s \right) = \\
 & = C(s) \cdot \gamma_s \left( i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s + 1 \right);
 \end{aligned}$$

где

$$C(s) > 0.$$

Доказательство. Пусть сначала  $s \neq 1$ . Тогда

$$\begin{aligned}
 & v\left(i; l_1, \{l_t\}_{t \neq s, 1}, l_s = l_1 - k_s^1 + 1\right) - v\left(i; l_1, \{l_t\}_{t \neq s, 1}, l_s = l_1 - k_s^1\right) = \\
 &= \frac{(1-p)^{l_1-1} [i-dp] a_1 \cdots a_i}{\sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t \cdots a_i + (1-p)^{k_s^1-1} a_1 \cdots a_s \cdots} - \\
 &= \frac{(1-p)^{l_1-1} [i-(d+1)p] a_1 \cdots a_i}{\sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t \cdots a_i + (1-p)^{k_s^1} a_1 \cdots a_s \cdots} = \\
 &= \frac{(1-p)^{l_1-1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i, l_1 - k_s^1 + 1) \cdot \Delta(i, l_1 - k_s^1)} \times \\
 &\times \left\{ [i-dp] \left[ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t + \right. \right. \\
 &+ (1-p)^{k_s^1} a_1 \cdots a_s \left. \right] - [i-(d+1)p] \times \\
 &\times \left[ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t + (1-p)^{k_s^1-1} a_1 \cdots a_s \right] \left. \right\} = \\
 &= - \frac{(1-p)^{l_1-1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i, l_1 - k_s^1 + 1) \cdot \Delta(i, l_1 - k_s^1)} \left\{ -[i-dp] (1-p)^{k_s^1-1} a_1 \cdots a_s + \right. \\
 &+ p \left[ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t + (1-p)^{k_s^1-1} a_1 \cdots a_s \right] \left. \right\} = \\
 &= \frac{(1-p)^{l_1-1} a_1 \cdots a_i \cdot p}{\Delta(i, l_1 - k_s^1 + 1) \cdot \Delta(i, l_1 - k_s^1)} \left\{ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s}}^1 (1-p)^{l_1-l_t} a_1 \cdots a_t - \right. \\
 &- (1-p)^{k_s^1-1} [(i-1) - dp] a_1 \cdots a_s \left. \right\} = \\
 &= C(s) \cdot \gamma_s \left( i; l_1, \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_1 - k_s^1 + 1 \right).
 \end{aligned}$$

Пусть теперь  $s=1$ . Тогда

$$\begin{aligned}
 & v\left(i; l_1 + 1, \{l_t\}_{t \neq 1}\right) - v\left(i; l_1, \{l_t\}_{t \neq 1}\right) = \\
 &= \frac{(1-p)^{l_1} [i-dp] a_1 \cdots a_i}{\sum_{t=i}^2 (1-p)^{l_1+1-l_t} a_1 \cdots a_t \cdots a_i + a_2 \cdots} -
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& - \frac{(1-p)^{\bar{l}_i-1} [i-(d+1)p] a_1 \cdots a_i}{\sum_{t=i}^2 (1-p)^{\bar{l}_t-l_t} a_1 \cdots a_t \cdots a_i + a_2 \cdots} = \\
& = \frac{(1-p)^{\bar{l}_i-1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i, \bar{l}_i+1) \cdot \Delta(i, \bar{l}_i)} \left\{ [i-dp] \left[ \sum_{t=i}^2 (1-p)^{\bar{l}_t-l_t+1} a_1 \right. \right. \\
& \left. \left. + (1-p) a_2 \right] a_i \right\} - [i-(d+1)p] \times \\
& \times \left\{ \sum_{t=i}^2 (1-p)^{\bar{l}_t+1-l_t} a_1 \right. \left. a_i + a_2 \right. \left. a_i \right\} = \\
& = \frac{(1-p)^{\bar{l}_i-1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i, \bar{l}_i+1) \cdot \Delta(i, \bar{l}_i)} \left\{ -[i-dp] a_2 \right. \left. a_i \cdot p + \right. \\
& \left. + p \left[ \sum_{t=i}^2 (1-p)^{\bar{l}_t+1-l_t} a_1 \right. \right. \left. \left. a_i + a_2 \right. \right. \left. \left. a_i \right] \right\} = \\
& = \frac{(1-p)^{\bar{l}_i-1} a_1 \cdots a_i \cdot p}{\Delta(i, \bar{l}_i+1) \cdot \Delta(i, \bar{l}_i)} \left\{ \sum_{t=i}^2 (1-p)^{\bar{l}_t+1-l_t} a_1 \right. \left. a_i - \right. \\
& \left. - [(i-1)-dp] a_2 \right. \left. a_i \right\} = C(1) \cdot \gamma_1(i; \bar{l}_i+1, \{l_t\}_{t \neq 1}).
\end{aligned}$$

**Лемма 7.** Пусть  $s \leq i$ ,  $s \neq 1$ . Обозначим величину в фигурных скобках в формуле (6) для  $l_{s-1}$  при наборе

$$(\{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s)$$

через  $\{\Sigma y_j \text{ при } l_{s-1}; \text{ для } l_s = l_s\}$ . Тогда  $\{\Sigma y_j \text{ при } l_{s-1}; \text{ для } l_s = l_s\} - \gamma_s(i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s + 1) = C'(s) \cdot [(1-p)^{l_{s-1} - (\bar{l}_s + 1)} a_{s-1} - a_s]$ , где  $C'(s) > 0$ .

**Доказательство.**

$$\begin{aligned}
& \{\Sigma y_j \text{ при } l_{s-1}; \text{ для } l_s = l_s\} - \gamma_s(i; \{l_t\}_{t \neq s}, l_s = l_s + 1) = \\
& = \left\{ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s-1, s}}^1 (1-p)^{l_t-l_t} a_1 \right. \left. a_i + \right. \\
& \left. + (1-p)^{l_t-\bar{l}_s} a_1 \right. \left. a_i - (1-p)^{l_t-l_{s-1}} \times \right. \\
& \left. \times [(i-1)-(d+1)p] a_1 \right. \left. a_i \right\} - \\
& - \left\{ \sum_{\substack{t=i \\ t \neq s-1, s}}^1 (1-p)^{l_t-l_t} a_1 \right. \left. a_i + \right. \\
& \left. + (1-p)^{l_t-l_{s-1}} a_1 \right. \left. \hat{a}_{s-1} \right. \left. a_i - (1-p)^{l_t-\bar{l}_s-1} [(i-1)- \right. \\
& \left. - dp] a_1 \right. \left. a_i \right\} =
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 &= (1-p)^{i-\bar{l}_s-1} [i-(d+1)p] a_1 & \hat{a}_s & & a_i - \\
 &- (1-p)^{i-\bar{l}_s-1} [i-(d+1)p] a_1 & \hat{a}_{s-1} & & a_i = \\
 &= (1-p)^{i-\bar{l}_s-1} [i-(d+1)p] a_1 & a_{s-2} a_{s+1} & & \\
 &\times [(1-p)^{i-\bar{l}_s-1} a_{s-1} - a_s].
 \end{aligned}$$

Таким образом, указанная здесь разность будет  $\geq 0$  в следующих случаях: 1) если  $s-1=1$ ; 2) если  $l_{s-1}=l_s+1$ ; 3) если  $l_{s-1}=l_1-k_{s-1}^1$  (так как  $l_s+1=l_1-k_s^1+1$  и всегда  $a_s \leq (1-p)^{k_s^1-1} a_1 < (1-p)^{k_{s-1}^1-1} a_{s-1}$ ).

Имеют место также некоторые связи между показателями и суммами ( $\Sigma y_j$  при ...).

**Лемма 8.** Если все  $l_i=l_1-k_i^1$ , то  $(\Sigma y_j$  при  $l_1-1) > 0$ .

Доказательство. В этом случае для выражения в фигурных скобках в формуле (5) получим:

$$\begin{aligned}
 &\left\{ - \sum_{i=1}^2 (1-p)^{k_i^1+1} a_1 & a_i + [(i-1)-(d-1)p] a_2 & a_i \right\} \geq \\
 &\geq - \sum_{i=1}^2 (1-p)^{k_i^1+1} a_1 & a_i + (i-1)(1-p) a_2 & a_i = \\
 &= (1-p) \left\{ \sum_{i=1}^2 a_2 & a_i [-(1-p)^{k_i^1} a_1 + a_i] \right\} > 0.
 \end{aligned}$$

**Лемма 9.** Если все  $l_i=l_1-k_i^1+1$ , то  $(\Sigma y_j$  при  $l_1) > 0$ .

Доказательство. Здесь для выражения в фигурных скобках в формуле (6) получим (так как  $d \geq 1$ ):

$$\begin{aligned}
 &\left\{ \sum_{i=1}^2 (1-p)^{k_i^1-1} a_1 & a_i - [(i-1)-dp] a_2 & a_i \right\} > \\
 &> \sum_{i=1}^2 (1-p)^{k_i^1-1} a_1 & a_i - (i-1) a_2 & a_i = \\
 &= \sum_{i=1}^2 a_2 & a_i [(1-p)^{k_i^1-1} a_1 - a_i] \geq 0.
 \end{aligned}$$

**Лемма 10.** Пусть  $u < s$ . Если  $l_s=l_u-k_u^u$ , то  $(\Sigma y_j$  при  $l_u-1) > (\Sigma y_j$  при  $l_s-1)$  и  $(\Sigma y_j$  при  $l_s) > (\Sigma y_j$  при  $l_u)$ . Если  $l_s=l_u-k_u^u+1$ , то  $(\Sigma y_j$  при  $l_s-1) \geq (\Sigma y_j$  при  $l_u-1)$  и  $(\Sigma y_j$  при  $l_u) \geq (\Sigma y_j$  при  $l_s)$ .

Доказательство. Из формул (5) для  $s$  и для  $u$  получаем:

$$\begin{aligned}
 &(\Sigma y_j \text{ при } l_s-1) - (\Sigma y_j \text{ при } l_u-1) = \\
 &= \frac{1}{p \cdot \Delta} \left\{ (1-p)^{l_s-l_s} (i-dp) a_1 & a_i - \right. \\
 &- (1-p)^{l_s-l_u} (i-dp) a_1 & a_i \left. \right\} = \\
 &= \frac{(1-p)^{l_s-l_u} (i-dp) a_1 \cdots a_u \cdots a_s \cdots a_l}{p \cdot \Delta} \{ (1-p)^{l_u-l_s} a_u - a_s \}.
 \end{aligned}$$

Аналогично, из формул (6) для  $s$  и для  $u$  получаем:

$$\begin{aligned} & (\Sigma y_j \text{ при } l_s) - (\Sigma y_j \text{ при } l_u) = \\ & = \frac{1}{p \cdot \Delta} \left\{ (1-p)^{l_i - l_u} (i-dp) a_1 \quad a_i - \right. \\ & \quad \left. - (1-p)^{l_i - l_s} (i-dp) a_1 \quad a_i \right\} = \\ & = \frac{(1-p)^{l_i - l_u} (i-dp) a_1 \cdots a_u \cdots a_s \cdots a_i}{p \cdot \Delta} \{ a_s - (1-p)^{l_u - l_s} a_u \}. \end{aligned}$$

Отсюда следуют все утверждения.

Можно установить еще одно свойство величин  $\delta_1$  и  $\gamma_1$  — зависимость их от изменения  $i$ . Пусть для  $i$  имеется определенный набор  $l_1, \dots, l_i$ , а для  $i+1$ , при  $a_{i+1} > (1-p)^{l_i} a_i$ , имеется  $l_{i+1}$  и этот же набор  $l_1, \dots, l_i$ . Сравним  $\delta_1(i)$  и  $\delta_1(i+1)$ . Очевидно,  $d$  при этом уменьшается на  $l_{i+1} - 1$  (см. формулу (3))

$$\begin{aligned} & \delta_1(i+1; \{l_t\}, l_{i+1}) = \\ & = - \sum_{t=i}^2 (1-p)^{l_i - l_{t+1}} a_1 \quad a_{i+1} - \\ & \quad - (1-p)^{l_i - l_{i+1} + 1} a_1 \quad a_i + [i - (d - l_{i+1} + 1)p] a_2 \quad a_{i+1} = \\ & = a_{i+1} \left\{ - \sum_{t=i}^2 (1-p)^{l_i - l_{t+1}} a_1 \quad a_i + \right. \\ & \quad \left. + [(i-1) - dp] a_2 \quad a_i + [1 - (l_{i+1} - 1)p] a_2 \cdots a_i \right\} - \\ & \quad - (1-p)^{l_i - l_{i+1} + 1} a_1 \quad a_i = a_{i+1} \left\{ \delta_1(i; \{l_t\}) + \right. \\ & \quad \left. + [1 + (l_{i+1} - 1)p] a_2 \quad a_i \right\} - (1-p)^{l_i - l_{i+1} + 1} a_1 \{ a_2 \quad a_i \}. \end{aligned}$$

Так как  $l_{i+1}$  равно либо  $l_i - k_{i+1}^1 + 1$ , либо  $l_i - k_{i+1}^1$ , мы имеем  $l_i - l_{i+1} + 1 \geq k_{i+1}^1$  и, значит,  $a_{i+1} > (1-p)^{l_i - l_{i+1} + 1} a_i$ . Отсюда следует лемма.

**Лемма 11.** При сохранении набора  $l_i$  для  $t \leq i$  и при  $a_{i+1} > (1-p)^{l_i} a_i$ , если  $\delta_1(i) \geq 0$ , то  $\delta_1(i+1) > 0$ . И, значит, если  $\gamma_1(i+1) \geq 0$ , то  $\gamma_1(i) > 0$ .

**Лемма 12.** При  $l_{i+1} = 1$  и сохранении набора  $l_i$  для  $t \leq i$ , если  $a_{i+1} > v(i)$ , то  $v(i+1) > v(i)$ .

Доказательство. Очевидно, здесь  $d$  сохраняется. Из формул (4) для  $i+1$  и для  $i$  получаем:

$$\begin{aligned} v(i+1) - v(i) & = \frac{(1-p)^{l_i - 1} [(i+1) - dp] a_1 \cdots a_{i+1}}{\Delta(i+1; l_i, \dots, l_i, 1)} - \\ & - \frac{(1-p)^{l_i - 1} [i - dp] a_1 \cdots a_i}{\Delta(i; l_i, \dots, l_i)} = \frac{(1-p)^{l_i - 1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i+1) \cdot \Delta(i)} \times \\ & \times \{ [(i+1) - dp] a_{i+1} \cdot \Delta(i) - [i - dp] \cdot \Delta(i+1) \} = \\ & = \frac{(1-p)^{l_i - 1} a_1 \cdots a_i}{\Delta(i+1) \cdot \Delta(i)} \{ a_{i+1} \cdot \Delta(i) - (1-p)^{l_i - 1} [i - dp] a_1 \quad a_i \}, \end{aligned}$$

так как  $\Delta(i+1) = a_{i+1} \cdot \Delta(i) + (1-p)^{l_i - 1} a_1$



Из леммы 7 и следующего за ней замечания мы получаем, что величина  $\gamma_u(i; k_2^1 + 1, \{l_t = 2\}_{t=2}^u, \{l_t = 1\}_{t=u+1}^l)$ ,  $2 \leq u \leq l - k_2^1$ , не убывает при убывании  $u$ . Отсюда и из леммы 3 следует, что искомый вариант для  $v(i)$  вполне определится: числом  $s = s(i)$  окажется первое, т. е. наибольшее, среди чисел  $u = l - k_2^1, l - k_2^1 - 1, \dots, 2$ , для которого будет  $\gamma_u = \gamma_u(i; k_2^1 + 1, \{l_t = 2\}_{t=2}^u, \{l_t = 1\}_{t=u+1}^l) > 0$ ; в этом случае получаем  $\gamma_2(i; k_2^1 + 1, l_2 = 2, \{l_t = 1\}_{t=3}^l) > 0$ , откуда, по лемме 7,  $\gamma_1(i; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^l) > 0$ , и, по лемме 11,  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m) > 0$ . Если все такие  $\gamma_u \leq 0$ , то все  $l_t = 1$ , считаем  $s(i) = 1$ ; тогда здесь должно выполняться условие  $(\sum_j \text{при } l_t = k_2^1 + 1) > 0$  при наборе  $\{l_t = 1\}_{t=2}^l$ , и, значит (см. лемму 11), должно выполняться условие  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m) > 0$ . Если будут  $\gamma_u = 0$ , то они должны следовать подряд.

Заметим, что для  $m = l - k_2^1$  должно автоматически оказываться  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1) > 0$ , а для  $m = l - k_2^1 + 1$  — оказываться  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1) \geq 0$ . Так это и есть: при  $s(m) > 1$  — в обоих случаях на основании леммы 10; при  $s(m) = 1$  — непосредственно из формулы для  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1)$  на стр. 240, так как будет  $d = l - k_2^1$ , и в первом случае получим

$$\gamma_1(m) = \sum_{t=m}^2 a_2 \quad a_m [(1-p)^{k_2^1} a_1 - (1-p) a_t] + p \cdot a_2 \quad a_m > 0,$$

а во втором случае —

$$\gamma_1(m) = \sum_{t=m}^2 a_2 \quad a_m [(1-p)^{k_2^1} a_1 - (1-p) a_t] \geq 0.$$

Исследуем теперь возможность участия номера 1 с показателями  $l_1 = k_2^1$  и  $l_1 - 1 = k_2^1 - 1$ . Здесь  $m \geq l - k_2^1 + 2$ ,  $m \geq i_0 \geq l - k_2^1 + 2$ , и каждый номер  $i$ ,  $1 < i \leq i_0$ , должен участвовать (см. следствие 7 из [1]) с показателями 1 и 0. Нужно, в соответствии с п. 4, вычислять  $v(i)$  для  $i \geq l - k_2^1 + 2$  и сравнивать с  $a_{i+1}$ .

Для каждого такого  $i$ , по лемме 9, имеем  $(\sum_j \text{при } k_2^1) > 0$ , а  $(\sum_j \text{при } k_2^1 - 1)$  зависит от  $\delta_1(i) = \delta_1(i; k_2^1, 1, \dots, 1)$ . На основании леммы 11, для осуществления рассматриваемого случая должно быть  $\delta_1(m) > 0$  при наборе  $l_1 = k_2^1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m$ . Тогда нужно найти  $i'$ , являющееся самым малым среди  $i \geq l - k_2^1 + 2$ , для которых  $\delta_1(i) > 0$ , и указанное в п. 4 сравнение  $a_{i+1}$  с  $v(i)$  проводить последовательно, начиная с  $i = i'$ . При этом, по лемме 12, величины  $v(i)$  будут возрастать.

Мы покажем здесь, что условие  $\delta_1(m) > 0$  является достаточным для участия номера 1 с показателями  $k_2^1$  и  $k_2^1 - 1$ . Нужно проверить остальные знаки, при  $i \geq i'$ . На основании леммы 10 для  $u = 1$ , имеем  $(\sum_j \text{при } l_t - 1) > 0$  при всех  $t \neq 1$  (это находится в соответствии со следствием 7 из [1]); здесь  $l_t - 1 = 0$ . Также на основании леммы 10 сумма  $(\sum_j \text{при } l_t)$ ,  $t \neq 1$ , будет самой малой при  $t = i$ , так как  $a_t > (1-p)^{k_2^1} a_1 \geq (1-p)^{k_2^1 - k_2^1 + 1} a_u = (1-p) a_u$  и  $a_t \leq a_u$ , т. е.  $k_2^1 = 1$  и, значит,  $l_t = l_u - k_2^1 + 1$ .

Но  $(\sum_j \text{при } l_t)$ , согласно формуле (6), зависит от скобки

$$\left\{ \sum_{t=i-1}^1 (1-p)^{l_t - l_t} a_1 \quad a_t \dots a_i - (1-p)^{l_t - 1} [(i-1) - dp] a_1 \quad a_{i-1} \right\}.$$

Для  $i' = l - k_2^1 + 2$  эта скобка  $> 0$ , так как тогда

$$d(l - k_2^1 + 2) = l - k_2^1 + 1 = i' - 1, \quad a_{i'} > (1-p)^{k_2^1} a_1, \quad a_{i'} > (1-p) a_i,$$

и мы получаем

$$\left\{ \sum_{i=i'-1}^2 (1-p)^{k_2^1-1} a_1 \quad a_i + a_2 \quad a_{i'} - \right. \\ \left. - (i'-1)(1-p)^{k_2^1} a_1 \quad a_{i'-1} \right\} > 0.$$

Если  $v(i)$  и  $v(i-1)$  вычисляются при одинаковых  $l_1$ ,  $d$  и  $\{l_i=1\}$ , то эта скобка равна

$$a_i \cdot \Delta(i-1; l_1, \dots, l_{i-1}) - (1-p)^{l_1-1} [(i-1) - dp],$$

и поэтому она  $> 0$  при  $a_i > v(i-1)$ . Отсюда следует, что остается проверить сумму  $(\Sigma y_j$  при  $l_i)$  для  $i=i'$  и  $i' > l - k_2^1 + 2$  ( $l_i=1$ ).

Если окажется  $\delta_1(i'-1) = 0$ , то  $v(i'-1) = (1-p)^{k_2^1} a_1 < a_{i'}$ , а  $v(i'-1)$  и  $v(i')$  вычисляются при одинаковых  $l_1$ ,  $d$  и  $\{l_i=1\}$ ; следовательно, в этом случае получаем  $(\Sigma y_j$  при  $l_i) > 0$  для  $i=i'$ .

Пусть теперь  $\delta_1(i'-1) < 0$ , и, значит, для  $i'-1$  номер 1 участвует с показателями  $l_1 = k_2^1 + 1$  и  $l_1 - 1 = k_2^1$ ; следовательно  $v(i'-1) < (1-p)^{k_2^1} a_1 < a_{i'}$ , где  $v(i'-1)$  имеет вполне определенный соответствующий вид  $v(i'-1, k_2^1 + 1, s(i'-1))$ , при  $1 \leq s(i'-1) \leq l - k_2^1$ . Из леммы 6 следует, что должно быть соответственно (при  $s(i'-1) > 1$ )

$$v(i'-1) = v(i'-1, k_2^1 + 1, s) > v(i'-1, k_2^1 + 1, s-1) > \\ > v(i'-1, k_2^1 + 1, 1),$$

а, так как  $\delta_1(i'-1) < 0$ , и, значит,  $\gamma_1(i'-1) > 0$ , имеем

$$v(i'-1, k_2^1 + 1, 1) > v(i'-1, k_2^1, 1).$$

Отсюда получаем  $a_{i'} > v(i'-1, k_2^1, 1)$ , т. е.

$$a_{i'} > \frac{(1-p)^{k_2^1-1} [(i'-1) - dp] a_1 \dots a_{i'-1}}{\sum_{i=i'-1}^2 (1-p)^{k_2^1-1} a_1 \quad a_{i'-1} + a_2},$$

а это как раз и означает, что нужная нам скобка будет  $> 0$ .

Далее, теперь ясно, что для участия номера 1 с одним показателем  $l_1 = k_2^1$  характерным является условие  $\delta_1(m; k_2^1, 1, \dots, 1) = 0$ .

Будем обозначать через  $s(i)$ , при  $i \geq m$  ( $m \geq l - k_2^1$ ), либо наибольшее из чисел  $u = l - k_2^1, l - k_2^1 - 1, \dots, 2$ , для которых

$$\gamma_u(i; k_2^1 + 1, \{l_t = 2\}_{t=2}^u, \{l_t = 1\}_{t=u+1}^i) > 0,$$

либо  $s(i) = 1$ , если  $\gamma_2(i; k_2^1 + 1, l_2 = 2, \{l_t = 1\}_{t=3}^i) \leq 0$ .

Из всех последних рассуждений следует теорема.

**Теорема 5.** При  $m \geq l - k_2^1$  имеют место лишь следующие случаи.

1) Если  $m = l - k_2^1$ , или если  $m \geq l - k_2^1 + 1$  и  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m) > 0$ , то номер 1 участвует с показателями  $l_1 = k_2^1 + 1$  и  $l_1 - 1 = k_2^1$ , для каждого

$v(i)$ ,  $i \geq t$ , номера  $t$  при  $2 \leq t \leq s(i)$  участвуют с показателями  $l_t = 2$  и  $l_t - 1 = 1$ , а номера  $t$  при  $s(i) + 1 \leq t \leq i$  участвуют или с одним показателем  $l_t = 1$  (очевидно, лишь при  $t \leq l - k_2^1$ ), или с показателями  $l_t = 1$  и  $l_t - 1 = 0$ ; номер  $i_0 \geq t$  определяется в соответствии с п. 4, из сравнения  $a_{i+1}$  с  $v(i)$  для  $i \geq t$ .

2) Если  $t \geq l - k_2^1 + 1$  и  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m) = 0$ , то  $i_0 = t$ , номер 1 участвует с одним показателем  $l_1 = k_2^1$ , а номера  $t$  при  $2 \leq t \leq i_0$  участвуют или с одним показателем  $l_t = 1$  (очевидно, лишь при  $t \leq l - k_2^1 + 1$ ), или с показателями  $l_t = 1$  и  $l_t - 1 = 0$ ; при этом в случае  $t = l - k_2^1 + 1$  стратегия  $Y(i_0)$  должна быть чистой.

3) Если  $t \geq l - k_2^1 + 2$  и  $\gamma_1(m; k_2^1 + 1, \{l_t = 1\}_{t=2}^m) < 0$ , то номер 1 участвует с показателями  $l_1 = k_2^1$  и  $l_1 - 1 = k_2^1 - 1$ , а номера  $t$  при  $2 \leq t \leq i_0$  участвуют или с одним показателем  $l_t = 1$  (очевидно, лишь при  $t \leq l - k_2^1 + 1$ ), или с показателями  $l_t = 1$  и  $l_t - 1 = 0$ ; номер  $i_0$ ,  $l - k_2^1 + 2 \leq i' \leq i_0 \leq t$ , определяется в соответствии с п. 4, из сравнения  $a_{i+1}$  с  $v(i')$  для  $i' \leq i \leq t$ , где  $i'$  есть самое малое среди  $i \geq l - k_2^1 + 2$ , для которых  $\delta_1(i; k_2^1, \{l_t = 1\}_{t=2}^i) > 0$ .

7. Замечания. Аналогично проведенному в п. 6 исследованию, можно, используя леммы из п. 5, искать  $i_0$  и набор  $l_1, \dots, l_i$  в любом из еще не разобранных случаев, считая уже  $k_2^1 < l$  и  $t < l - k_2^1$ . Если  $k_2^1$  велико, то  $l - k_2^1$  мало, и рассмотреть все возможности при  $t < l - k_2^1$  вполне доступно.

Случай  $k_2^1 = l - 1$  подойдет под  $t \geq l - k_2^1$ , так как здесь  $l - k_2^1 = 1$ , следовательно всегда даже  $t \geq l - k_2^1 + 1$ . Случай  $k_2^1 = l - 2$  также подойдет под  $t \geq l - k_2^1$ , так как здесь  $l - k_2^1 = 2$ , а всегда  $t \geq 2$ .

При  $k_2^1 = l - 3$  (и  $t < l - k_2^1 = 3$ ) для  $l_1$  возможны лишь значения  $l - 1$  или  $l - 2$ , а для  $l_t$  при  $t \geq 2$  — лишь значения 2 или 1. Здесь легко можно провести сравнение и найти искомый вариант набора (а также  $i_0$ ).

При  $k_2^1 = l - 4$  (и  $t < l - k_2^1 = 4$ ) для  $l_1$  возможны лишь значения  $l - 2$  или  $l - 3$ , а для  $l_t$  при  $t \geq 2$  либо снова 2 или 1, либо единственный вариант, когда номер 1 участвует с показателями  $l_1 = l - 2$  и  $l_1 - 1 = l - 3$ , номер 2 — с показателями  $l_2 = 3$  и  $l_2 - 1 = 2$ , а для  $l_t$  при  $t \geq 3$ , в случае участия  $t$ , возможно уже лишь значение 1. Это все также можно разобрать.

Если рассмотреть все эти случаи, то для  $l \leq 5$  задачу можно будет считать решенной.

Ленинград

Поступило в редакцию  
8.XII.1968

#### ЛИТЕРАТУРА

- И. Н. Врублевская, Об игре одного нападающего против нескольких защитников, Лит. матем. сб., VIII, 3(1968), 445—459.

#### VIENO PUOLĖJO PRIEŠ KELETĄ GYNĖJŲ LOŠIMO SPRENDINIO SAVYBĖS

I. VRUBLEVSKAJA

(Reziumė)

Tai — [1] darbo tęsinys. Išvestos lošimo reikšmės ir gynybos optimalių strategijų formulės. Duota keletas sąvabių, kuriomis remiantis galima rasti šių formulių dydžių reikšmes. Šios reikšmės surastos, kai antros eilės svarbumo objektų yra pakankamai daug.

**PROPERTIES OF SOLUTION FOR THE GAME OF ONE ATTACKER AGAINST SEVERAL DEFENDERS**

I. VRUBLEVSKAJA

*(Summary)*

The continuation of [1]. Formulas for the value of the game and for the optimal strategies of defence are derived. There are some properties permitting to find the values of the quantities in these formulas. For sufficient number of second-amount objects these values are found explicitly.

---

