

**XX ВСЕРОССИЙСКАЯ ОЛИМПИАДА ШКОЛЬНИКОВ
ПО ЭКОНОМИКЕ 2015**

Заключительный этап

Второй тур

З А Д А Ч И

Фамилия Имя Отчество
<i>Зуб Михаил Алексеевич</i>
Класс
<i>11</i>
Субъект Российской Федерации
<i>Тамбовская область</i>
Регистрационный номер
<i>3404</i>

53148

XX Всероссийская олимпиада школьников по экономике

Заключительный этап

Второй тур

З А Д А Ч И

Дата написания *13 апреля 2015г*

Количество заданий *6*

Сумма баллов *150*

Время написания *240 минут*

Не пытайтесь читать задания до объявления начала написания тура.

*Все поля ниже заполняются членами жюри.
Никаких пометок на титульном листе быть не должно!*

Задача	7	8	9	10	11	12	Сумма
Баллы	<i>20</i>	<i>25</i>	<i>25</i>	<i>—</i>	<i>10</i>	<i>21</i>	
Подпись	<i>Вал</i>	<i>Ан</i>	<i>В</i>	<i>В</i>	<i>Ан</i>	<i>В.И.</i>	

53148

Задача №7.

а.) П.к. все знают, ~~ка~~ кто какие ф-ции макс., но учитывать при выборе учителей будут учитывать, какие результаты при разрыве e_t будут выдавать ученики. Ученики макс. r_s исходя из начальной от ученика e_t .

$r_s = e_s - \frac{e_s^2}{4}$, параб., ветви вниз $\Rightarrow$ макс. в вершине.

$e_b = 1; \frac{2}{e_t} = \frac{e_t}{2}; r_s = \frac{e_t}{2} - \frac{e_t^2}{4} = e_t = \frac{e_t}{4}$. ~~Наша~~ Также значительное r_s

будут получать, ~~на~~ ученики, максимум r_s .

Исходя из это V_t примем следующий вид:

$V_t = W \cdot \frac{e_t}{4} - e_t^2$, параб., ветви вниз $\Rightarrow$ макс. в вершине.

$e_b = \frac{W}{8}; \frac{2}{e_t} = \frac{W}{8}; V_t = \frac{W^2}{8 \cdot 4} - \frac{W^2}{64} = \frac{W^2}{32} - \frac{W^2}{64} = \frac{W^2}{64}$

$e_t = \frac{W}{8} \Rightarrow e_s = \frac{e_t}{2} = \frac{W}{16}; r_s = \frac{e_t}{4} = \frac{W}{32}$

ответ: $e_t = \frac{W}{8}; e_s = \frac{W}{16}$

б.) Администрация будет выбирать W , учитывая, что для любой пары ученика и учителя будут выбраны $V_t = \frac{V^2}{64}$ и $r_s = \frac{W}{32}$ для макс. своих ф-ций.

$V_a = r_s + V_t = \frac{W^2}{32} = \frac{W}{32} + \frac{W^2}{64} - \frac{W^2}{32} = \frac{W}{32} - \frac{W^2}{64} = \frac{1}{64}(2W - W^2)$.

параб., ветви вниз $\Rightarrow$ макс. в вершине.

$\frac{1}{32} : \frac{2}{64} = 1; W V_a = \frac{1}{64}(2 - 1) = \frac{1}{64}$

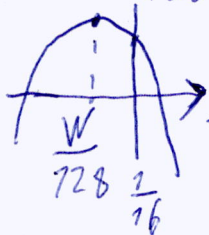
$e_t = \frac{W}{8} = \frac{1}{8}; e_s = \frac{W}{16} = \frac{1}{16}$

Зачем?

в.) $V_t = \frac{W}{64} - e_t^2$; параб., ветви вниз $\Rightarrow$ макс. в вершине.

$e_b = \frac{W}{64} : 2 = \frac{W}{128}$; Если $\frac{W}{128} \geq \frac{1}{16}$, то учитывать использовать $e_t = \frac{W}{128}$

Если $\frac{W}{128} < \frac{1}{16}$: нарисуем схематично график V_t :



часть графика слева от $\frac{1}{16}$ не рассматриваем (п.к. вершине). Значит, нас интересует только правая часть. Условно. Значит, нас интересует, только правая часть. Это убывающая ветвь параболы $\Rightarrow$ макс. знач. при мин. $e_t \Rightarrow e_t = \frac{1}{16}$ (мин. достижимое знач.).

$e_t = \begin{cases} \frac{W}{128}, & \text{при } W \geq 8 \\ \frac{1}{16}, & \text{при } W < 8 \end{cases}$

$\frac{W}{128} \geq \frac{1}{16}$
 $\frac{W}{128} \geq \frac{1}{16}$
 $W \geq 8$

V_g зависит только от e_t и e_g . Эта зависимость не изменяется $\Rightarrow$ ученики выберут $r_g = \frac{e_t}{4}$

$$r_g = \begin{cases} \frac{W}{512}, & \text{при } W \geq 8 \\ \frac{1}{64}, & \text{при } W < 8 \end{cases}$$

$$1.) r_g = \frac{e_t}{4} = \frac{W}{512}; 4 = \frac{W}{512}$$

$$2.) r_g = \frac{e_t}{4} = \frac{1}{16}; 4 = \frac{1}{64}$$

$e_g = \frac{e_t}{2}$ максимизация

$$e_g = \begin{cases} \frac{W}{256}, & W \geq 8 \\ \frac{1}{32}, & W < 8 \end{cases}$$

Учитывая все равно, учитывая или не результаты учеников, если $U_t = U_t^*$ (новая зависимость)

$$1.) U_t = \frac{W}{64} - e_t^2 = \frac{W}{64} - \frac{W^2}{256}$$

$$2.) U_t = \frac{W}{64} - e_t^2 = \frac{W}{64} - \frac{1}{256}$$

$$U_t^* = \begin{cases} \frac{W}{64} - \frac{W^2}{256}, & W \geq 8 \\ \frac{W}{64} - \frac{1}{256}, & W < 8 \end{cases}$$

$$U_t = \frac{W^2}{64}$$

$$U_t = U_t^* \Leftrightarrow \begin{cases} \frac{W}{64} - \frac{W^2}{256} = \frac{W^2}{64}, & W \geq 8 \\ \frac{W}{64} - \frac{1}{256} = \frac{W^2}{64}, & W < 8 \end{cases}$$

$$1.) \frac{W}{64} - \frac{W^2}{256} = \frac{W^2}{64}$$

$$2^8 \cdot W - W^2 = 2^8 W^2$$

$$256W - 257W^2 = 0$$

$$257W(256 - W) = 0$$

$$W = 0 < 8$$

$$W = \frac{256}{257} < 8$$

$$2.) \frac{W}{64} - \frac{1}{256} = \frac{W^2}{64}$$

$$4W - 1 = 4W^2$$

$$4W^2 - 4W + 1 = 0$$

$$(2W - 1)^2 = 0$$

$$W = \frac{1}{2}$$

Получаем только $W = \frac{1}{2}$. При этом знач. ученики безразличны, учитывая r_g или не.

Задача №8.

а.) 2 случая: 1) Для максимального эффекта производства 2-х жителей старайтесь сдать на едв, а в 2-е на виле.

$$1) K \leq (10 - K)$$

Тогда при полной сдаче. Вына будет на 1-х жителях на едв, вына $\leq$ едв.

6 а - кол-во 1-х жителей, ~~кон~~ произв. вино. Тогда равенство верно равносильно:

$$K + \frac{1}{2}a = (10 - K - K) \quad (K + \frac{1}{2}a = \text{кол-во вина})$$

$$2K + \frac{3}{2}a = 10$$

$$3a = 20 - 4K$$

$$a = \frac{20 - 4K}{3}$$

$$f(K) = K + \frac{1}{2}a - \text{кол-во вина} = \text{кол-во едв}$$

$$f_1(K) = K + \frac{20 - 4K}{6} = \frac{K + 10 - 2K}{3} = \frac{3K + 10 - 2K}{3} = \frac{K + 10}{3}$$

$$2) K > (10 - K) \Rightarrow K > 5 \quad (K \leq 10)$$

Вина > едв

а - кол-во 2-х жителей, произв. едв.

$$K - a = (10 - K) + \frac{1}{2}a$$

$$2K - 10 = \frac{3}{2}a$$

$$\frac{4K - 20}{3} = a$$

$$f(K) = K - a = \text{кол-во вина} = \text{едв.}$$

$$f_1(K) = K - \frac{4K - 20}{3} = \frac{3K - 4K + 20}{3} = \frac{20 - K}{3}$$

f_1 убывает по $K \Rightarrow$ макс. при мин. $K = 5$

f_2 убывает по $K \Rightarrow$ макс. при мин. $K = 5$

$K = 5$ - наилучш. знач. ~~свойств~~ ~~функций~~

$$f_1(5) = \frac{20 + 5}{3} = 5$$

аргумента обеих ф-ций

Ответ: 5 ед. земли.

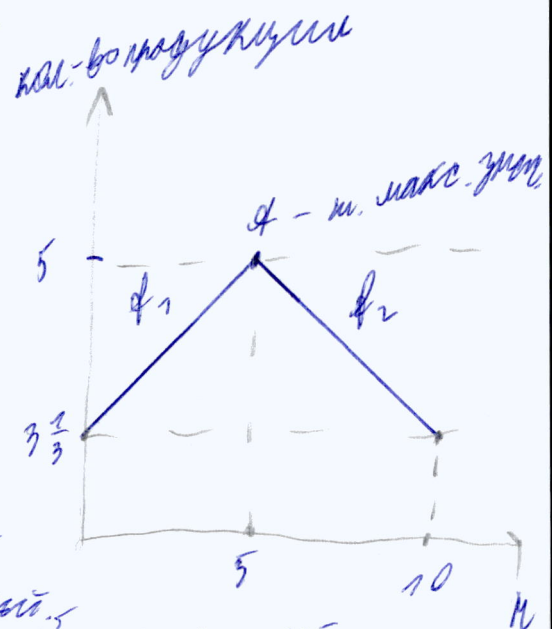
б.) Аналогично строим 2 ф-ции. Знач. f_1, f_2 и a носят макс. все смысл.

$$K \leq (10 - 2K) \Leftrightarrow 3K \leq 10 \Leftrightarrow K \leq 3\frac{1}{3}$$

$$K + \frac{1}{2}a = (10 - 2K - a)$$

$$3K + \frac{3}{2}a = 10 \quad f_1 = K + \frac{1}{2}a = K + \frac{10 - 3K}{3} = \frac{10}{3}$$

$$a = \frac{20 - 6K}{3}$$



2.) $k > 3\frac{1}{3}$ ($2k \leq 40$; $k \leq 5$)

$$k - a = (40 - 2k) + \frac{1}{2}a$$

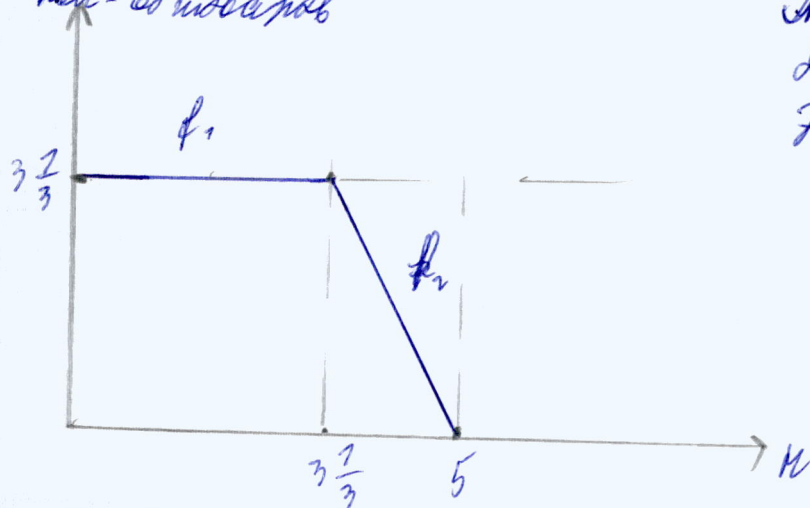
$$3k - 40 = \frac{1}{2}a$$

$$\frac{6k - 80}{2} = a; \quad f_2 = k - a = k - \frac{6k - 80}{2} = \frac{3k - 6k + 80}{2} = \frac{80 - 3k}{2}$$

$f_1 = \text{const}$; f_2 убывает по $k \Rightarrow$ макс. знач. при мин. $k = 3\frac{1}{3}$

$$f_2(k = 3\frac{1}{3}) = \frac{80 - 10}{2} = \frac{70}{2} = 35$$

Кей-совпадение



Макс значение = $3\frac{1}{3}$

Достигается при $k \in [0; 3\frac{1}{3}]$

То есть мин. k корень макс. значения $k \in [0; 3\frac{1}{3}]$

б.) f_1, f_2 и a аналогичны пунктам а и б; рассмотрим аналогичные.

1.) $k \leq (10 - k^2)$; $k^2 + k - 10 \leq 0$; $k \leq \frac{-1 + \sqrt{41}}{2}$

$$k \leq 10$$

$$k + \frac{1}{2}a = (10 - k^2) + \frac{1}{2}a$$

$$k^2 + k - 10 = \frac{1}{2}a$$

$$2k^2 + 2k - 20 = a$$

$$f_1 = k + \frac{1}{2}a = k + \frac{k^2 + k - 10}{1} = \frac{k^2 + 2k - 10}{1} = \frac{1}{3}(k^2 + k - 10)$$

$$\begin{aligned} k^2 + k - 10 &\leq 0 \\ D = 1 + 40 = 41 \\ k_1 &= \frac{-1 - \sqrt{41}}{2} < 0 \\ k_2 &= \frac{-1 + \sqrt{41}}{2} \approx 2,5 \end{aligned}$$

2.) $k > \frac{-1 + \sqrt{41}}{2}$ ($k \leq \sqrt{10}$)

$$k - a = (10 - k^2) + \frac{1}{2}a$$

$$k^2 + k - 10 = \frac{1}{2}a$$

$$2k + \frac{1}{2}a = 10 - k^2 + \frac{1}{2}a$$

$$f_1 = k + \frac{1}{2}a = k + \frac{10 - k^2 - k}{1} = \frac{10 - k^2 - k}{1}$$

$$\frac{1}{2}a = 10 - k^2 - k$$

$$a = \frac{20 - 2k^2 - 2k}{2}$$

$$2.) \mu \geq -\frac{1+\sqrt{41}}{2} (\mu \leq \sqrt{10})$$

(13)

$$\mu - a = (\mu \cdot 10 - \mu^2) + \frac{1}{2} a$$

$$\mu^2 + \mu - 10 = \frac{3}{2} a$$

$$a = \frac{2\mu^2 + 2\mu - 20}{3}$$

$$f_2 = \mu - a = \mu - \frac{2\mu^2 + 2\mu - 20}{3} = \frac{20 - 2\mu^2 + \mu}{3}$$

f_1 и f_2 - параболы. их макс. или в вершине, или в т. $0; -\frac{1+\sqrt{41}}{2}; \sqrt{10}$ (концы отрезков) (это следует из св-ств квадратичной ф-ции)

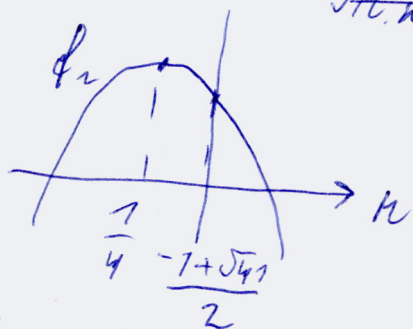
$$f_1(0) = 10 - \mu^2 \cdot \frac{10}{\mu} = \frac{10}{3}$$

$f_1'(\mu) = -2\mu = -1 \Leftrightarrow \mu = \frac{1}{2} < -\frac{1+\sqrt{41}}{2}$ т.к. $f_1 = \frac{10 - \mu^2 + 2\mu}{3}$ - пар. с ветвью вниз и к.т. попадает в отрезок $[0; -\frac{1+\sqrt{41}}{2}]$, тогда $\mu = 0$ f_1 принимает макс. знач.

$$f_1(1) = \frac{10 - 1 + 2}{3} = \frac{11}{3}$$

$$2.) f_2 = \frac{20 - 2\mu^2 + \mu}{3}; \text{ параб., ветви вниз.}$$

$$\mu_{\text{в}} = \frac{-1}{-4} = \frac{1}{4} < -\frac{1+\sqrt{41}}{2};$$



т.к. ветви вниз и макс. устраивает только лев. ветвь, то макс. f_2 при мин. $\mu = -\frac{1+\sqrt{41}}{2}$

т.к. рассмотрим при каком μ $f_2 = \frac{11}{3}$. если это $\mu \leq -\frac{1+\sqrt{41}}{2}$, то эта точка будет $f_2(-\frac{1+\sqrt{41}}{2}) = \frac{11}{3} \Rightarrow f_2(-\frac{1+\sqrt{41}}{2}) < \frac{11}{3}$

$$\frac{11}{3} = \frac{20 - 2\mu^2 + \mu}{3}$$

$$2\mu^2 - \mu - 9 = 0 \quad \mu_1 = \frac{1 - \sqrt{73}}{4} < 0$$

$$a = 1 + 72 = 73$$

$$\mu_2 = \frac{1 + \sqrt{73}}{4}$$

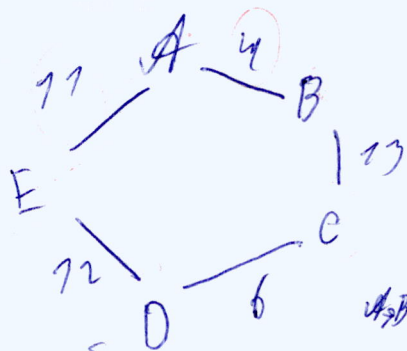
$$\begin{array}{l} \frac{1 + \sqrt{73}}{4} < -\frac{1 + \sqrt{41}}{2} \quad \sqrt{41} > 6 = 72\sqrt{41} > 72 \\ \frac{1 + \sqrt{73}}{4} < -2 + 2\sqrt{41} \quad \sqrt{73} < 9 = 72\sqrt{73} \\ 3 < 2\sqrt{41} - \sqrt{73} \end{array}$$

значит, в $f_2 \left(\frac{-1 + \sqrt{41}}{2} \right)$ значение $< \frac{11}{3} \Rightarrow$

$\Rightarrow \frac{11}{3}$ - макс. значение. $\square$ Применяется в
м. 1

Пример: $n=1$

Задача №9.



а) П.к. затраты, дорожная сеть должна быть минимальной, т.е. минимальный расход $\Rightarrow$ мин. суммарный расход. Если мы хотим последовать только B, то сделать эту даче все дорожки $B \rightarrow A$ (4).

Если последовать только E, то $E \rightarrow A$

П.к. дорожки $B \rightarrow C$ и $E \rightarrow D$ станут дорожками

$A \rightarrow B$ и $A \rightarrow E$ соотв., то послед. E и B к A другими

способами менее выгодно. Мы строим все дорожки не имеющие смысла, т.к. тогда образ. цикла и можно удалить дорожку упрощая сократив дорожку.

Заметим, что м.к. $D \rightarrow E$ дорожка $D \rightarrow C \leftarrow D \rightarrow E$ и $D \rightarrow C \leftarrow C \rightarrow B$, но

Если последовать к станциям D или C, то можно

для последующей сети с мин. расходом, тогда $D \rightarrow B \rightarrow A$

или $D \rightarrow E \rightarrow A$ (т.к. $11+4=15$)

Если послед. D или C, то можно послед. дорожки $D \rightarrow E \rightarrow A$ (т.к. $11+12=23$)

или $D \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow A$ (т.к. $6+13+4=23$)

или $D \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow A$ (т.к. $6+13+4=23$)

Рассмотрим, не как изменится сумма расходов, если

строим дорожку с расстоянием P:

П.к. $A \rightarrow B$ - самая деш. дорожка, то если не выгодно строить $A \rightarrow B$, то и не выгодно строить вообще (т.к. дорожка не-всего дорожка - как-бы

дорожка $A \rightarrow B$ стоит 400; при $P < 400$ ничего не будет построено. П.к. при $P < 400$ послед. дорожка, $P > 400$ минимальн. 1.

2 дорожка: Это или B, C, или B и E, или D и E. $B \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow C = 4+13=17$

$D \rightarrow E \rightarrow A = 11+12=23$; $A \rightarrow B + A \rightarrow E = 4+11=15$.

3 дорожка: 1) $D \rightarrow C \rightarrow B \rightarrow A = 6+13+4=23$

2) $C \rightarrow B \rightarrow A + E \rightarrow A = 6+13+4+11=28$

3) $B \rightarrow A + D \rightarrow E \rightarrow A = 4+11+12=27$

4) $C \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow A = 6+12+11=29$

мин. расходы - 2300

б) П.к. для послед. 4 гор. треб. 4 дорожки, 1 из 5 дорожек не будет

взят. т.к. $77 B \rightarrow C$ - самая дорогая, то для мин. расходов ей следует не брать.

$B \rightarrow A + C \rightarrow D \rightarrow E \rightarrow A = 4+6+11+12=33$. Для 4 гор. минимальн. - 3300 расход.

составим таблицу:

Кол-во городов	Прибыль
0	0
1	400 P - 400
2	2P - 1500
3	3P - 2300
4	4P - 3300

1.) $P - 400 \geq 0; P \geq 400$
 $2P - 1500 \geq 0; P \geq 750$
 $3P - 2300 \geq 0; P \geq \frac{2300}{3}$
 $4P - 3300 \geq 0; P \geq 825$
 Значит, выгоднее 0 городов.

В Прибыли строим функцию -
~~с~~ Прибыли строим функцию
 число городов P (т.к. функция больше
 т.к. при фикс. числе городов доход
 фиксирован, но при n городах при-
 были линейно возрастают расходы
 при этом числе гор.
 Рассмотрим, в какие моменты
~~функция из~~
 Рассмотрим самые выгодные
 варианты при разных P .

2.) Сравним, что из первых станет
 выгоднее 1.
 $2P - 400 - 2P - 1500 \geq P - 400; P \geq 1100$
 $3P - 2300 \geq P - 400; 2P \geq 1900; P \geq 950$
 $4P - 3300 \geq P - 400; 3P \geq 2900; P \geq 966\frac{2}{3}$
 Выгоднее 1 город станет 3.

3.) Найдем, что станет равное выгоднее 3.

$4P - 3300 \geq 3P - 2300$
 $P \geq 1000$
 $42P - 1500 \geq 3P - 2300$
 $P \leq 800 \leq 950$

Значит, 4 станет выгоднее 3 на $P \geq 1000$
 т.к. с ростом кол-ва городов уб. коэф. при P и P -ым лим.,
 то если большее число городов выгоднее при P_0 , то оно выгоднее
 и при всех $P_1 > P_0$.

Значит, множество городов выгодно след. образом.

$\emptyset - P \in [0; 400)$

$\{B\} - P \in [400; 950)$

$\{D; C; B\} - P \in [950; 1000)$

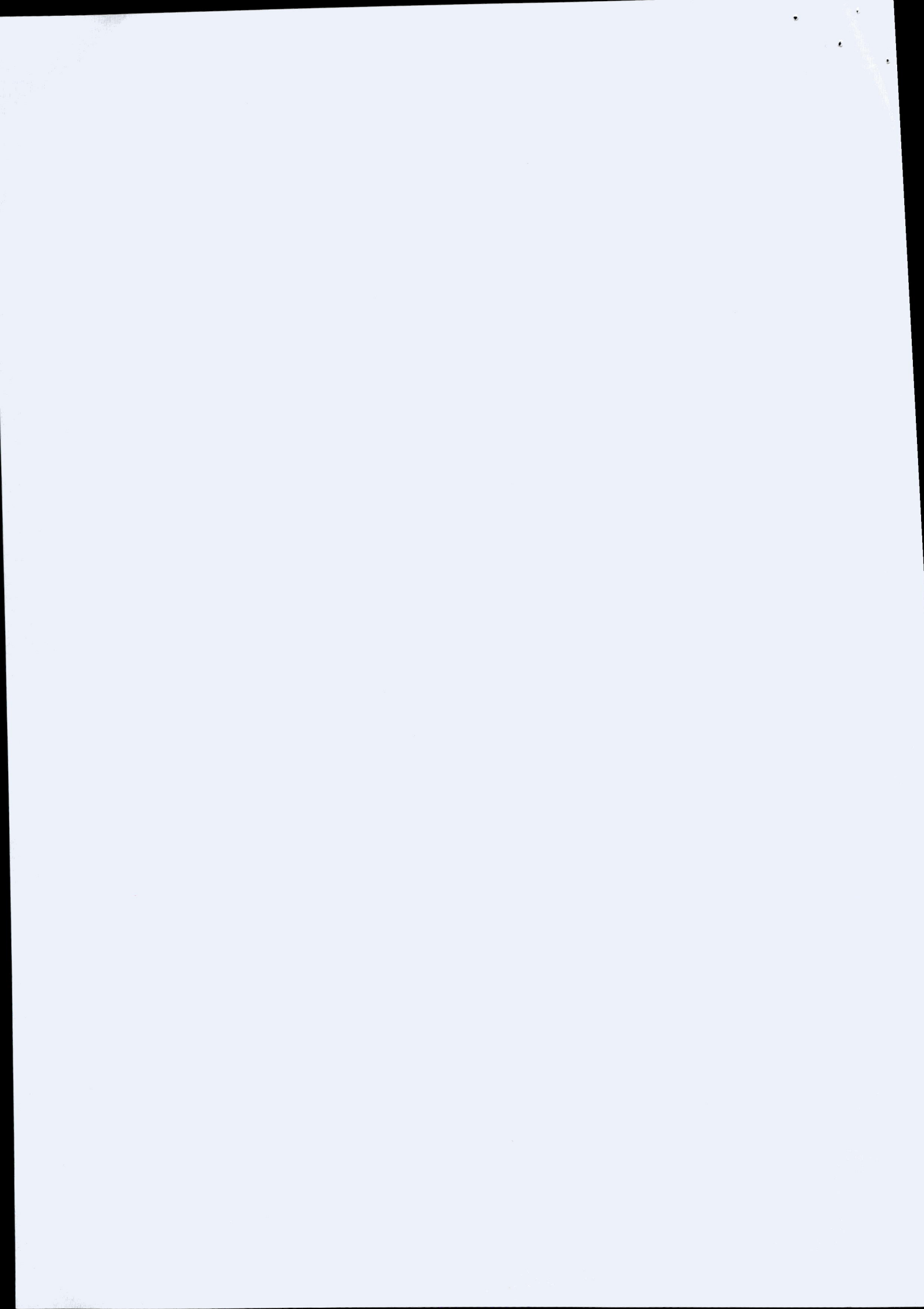
$\{A; B; C; D\} - P \in [1000; +\infty)$

При P Прибыль (из вычисления)
 $\pi(P) =$

$$\pi(P) = \begin{cases} 0, & P \in [0; 400) \\ P - 400, & P \in [400; 950) \\ 3P - 2300, & P \in [950; 1000) \\ 4P - 3300, & P \in [1000; +\infty) \end{cases}$$

Задача №10.





Задача №11.

- 10

Задача №12.

а.) Введение "социального налога" делает работодателями ^{находясь в кругу} ~~Талл~~ конкурентоспособными, по сравнению с другими работодателями с той же миссией.

99) ~~Делая~~ Ввод, "кон. пакет" ~~ров~~ вместо прибавки к пла-
те, работодатель несёт не все расходы, и при при-
бавке, но она гарантирует себе, что эти расходы ~~умень-~~
шатся на затраты, которые несёт рабочий ~~выплата~~
работу. Т.е. эти деньги будут расходоваться только на нуж-
ды, связанные с работой, а при отсутствии деятель-
ности (недвижения работы, когда компания оплачивает
жоргу), компания затрат не несёт. К тому же, при
умеренности заработной платы это приведёт к
для работника ~~экономии~~

Для работника же ситуация обратная: он мог эти деньги распределить на все ~~свои нужды~~, но по-другому, или точно так же (т.е. оплата проезда, страхования и т.п.). Но работник и он мог бы использовать ~~эти~~ деньги, направленные на страхование, более эффективно. Т.е. прибавка к заработной плате вместо соц. пакета открывалась для работника больше вариантов траты средств. +

Б.1 Визначення.

1) Разные в категориях транспорта обычно имеют разную оплату. Это ~~делает~~ повышает спрос на некоторые "дешевые" виды транспорта. И это, в свою очередь, вызывает перегрузку некоторых видов транспорта; люди тратят больше времени на осадание "дешевых" транспорта. Бесплатный транспорт ~~делает невыгодным~~ делает такие ценовые ограничения.

2.) Запроты на транспорт делают невозможным для некоторых людей часовую поездку или поездки в не-которые места, что в максимуме приводит к отъезду от мест работы, учёбы, совершения покупок и т.п. Печальный транспорт не имеет таких ограничений.

3.) Le fait de...

3.) ~~В СССР~~ Запреты на транспорт люди могут покрывать
в ~~друг~~ на другие нужды. (увелич. кол-ва денег у населения).

