Лекция №10. Транспортная задача и ее решение методом потенциалов. Пункты отправки, пункты назначения, стоимость доставки. Открытая и закрытая транспортная задача. Понятии как набор, цепь, цикл. Методы определения начального решения. Потенциалы и их определения. Правила нахождения оптимального решения с помощью цикла.

Пусть имеются m пунктов отправления и n пунктов назначения груза. Обозначим через  $c_{ij}$ , стоимость перевозки груза из пункта отправления с номером i к пункту назначения с номером j, а через  $x_{ij}$  обозначим объём перевозки груза в вышеуказанных пунктах. Запасы груза в пунктах отправлений обозначим через  $a_1, a_2, ... a_m$ , потребности к грузам в пунктах назначений обозначим через  $b_1, b_2, ... b_n$ . Общий стоимость перевозки груза обозначим через формулы:

$$z = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij}$$

Общую стоимость перевозки груза необходимо уменьшить. Поэтому функцию z следует минимизировать:

$$z = \sum_{i=1}^{m} \sum_{j=1}^{n} c_{ij} x_{ij} \to min$$
 (1)

Задачу представляем с помощью следующей таблицы:

	1	2	•••	n	Запасы
1	$c_{11}$	$c_{12}$		$c_{1n}$	$a_1$
	$x_{11}$	$x_{12}$		$X_{1n}$	
2	$c_{21}^{}$	$c_{22}$	•••	$c_{2n}$	$a_2$
	$x_{21}$	$x_{22}$		$X_{2n}$	
	•••	•••	•••	•••	•••
m	$C_{m1}$	$C_{m2}$		$C_{mn}$	$a_{\scriptscriptstyle m}$
	$X_{m1}$	$X_{m2}$		$\mathcal{X}_{mn}$	
Потребности	$b_1$	$b_2$	•••	$b_{n}$	

Перевозимый груз нужно распределить так, что при этом все грузы из пункта отправления должны быть вывезены, а потребности к грузу в пунктах назначений должны быть удовлетворены:

$$\begin{cases} x_{11} + x_{21} + \dots + x_{m1} = b_1 \\ x_{12} + x_{22} + \dots + x_{m2} = b_2 \\ \dots \\ x_{1n} + x_{2n} + \dots + x_{mn} = b_n \end{cases}$$
(3)

Если выполняется условие  $\sum\limits_{i=1}^n b_i = \sum\limits_{j=1}^m a_j$ , то транспортная задача называется закрытой, и можно приступить к решению задачи. Если выполняется условие  $\sum\limits_{i=1}^n b_i \neq \sum\limits_{j=1}^m a_j$ , то задача называется открытой. В этом случае с помощью ввода дополнительных пунктов задача приводится к закрытой. Например, если  $\sum\limits_{i=1}^n b_i > \sum\limits_{j=1}^m a_j$ , то вводится дополнительный пункт отправления с номером m+1, с запасами  $a_{m+1} = \sum\limits_{i=1}^n b_i - \sum\limits_{j=1}^m a_j$  и со стоимостью перевозки груза, равную к 0:  $c_{1,n+1} = c_{2,n+1} = \ldots = c_{m,n+1} = 0$ . В результате задача принимает вид:

Пункты назначений Пункты отправлений	1	2	 n	n+1	Запасы груза
1	$egin{array}{c} c_{11} \\ x_{11} \end{array}$	$egin{array}{c} c_{12} \ x_{12} \end{array}$	 $C_{1n}$ $X_{1n}$	$0$ $x_{1n+1}$	$a_{_1}$

2	$egin{array}{c} c_{21} \\ x_{21} \end{array}$	$egin{array}{c} c_{22} \\ x_{22} \end{array}$		$C_{2n}$ $X_{2n}$	$X_{2n+1}$	$a_2$
			•••			•••
m	$\mathcal{C}_{m1}$ $\mathcal{X}_{m1}$	$C_{m2}$ $X_{m2}$		$\mathcal{C}_{mn}$	$X_{mn+1}$	$a_{\scriptscriptstyle m}$
Потребность в грузах	$b_{_1}$	$b_{2}$		$b_{_n}$	$b_{_{n+1}}$	

Если  $\sum_{i=1}^{m} a_i < \sum_{j=1}^{n} b_j$  , составляются дополнительные пункты отправлений с запасами груза, и задача приводится к закрытой.

Клетки с грузами  $x_{ij} \neq 0$  называются отмеченными, а клетки с грузами  $x_{ij} = 0$  называются не отмеченными. Для отмеченных клеток с помощью формулы  $v_j - u_i = c_{ij}$  определяем значения потенциалов  $v_j$ , j = 1,2,...n и  $u_i$ , i = 1,2,...m.

Транспортная задача решается в два этапа:

1) В первом этапе находится первоначальное решение  $x_{ij}$ , i=1,2,...,m; j=1,2,...,n, удовлетворяющее условиям (2)-(3). Имеются несколько способов для нахождения первоначального решения, например, метод северо-западного угла, метод минимального элемента и другие. В методе северо-западного угла выбирается клетка (1,1) и отметим, что  $x_{11} = min(a_1,b_1)$ . Если  $min(a_1,b_1) = a_1$ , то это означает, что все грузы из 1-пункта отправления направлены к 1-пункту назначений, другим пунктам назначений из 1- пункта отправления груз не отправляется. Поэтому, к остальным клеткам в строке, где находится  $a_1$  вставляется знак «-». В 1-пункте назначения потребность в грузах будет  $b_1^1 = b_1 - a_1$ .

Пункты назначений Пункты отправлений	1	2		n	Запасы груза	
1	$x_{11}$	- C <sub>12</sub>		C <sub>1n</sub>	$a_{_1}$	0
2	C <sub>21</sub>	$c_{22}$		$C_{2n}$	$a_{_2}$	
	•••	•••	•••	•••	•••	
m	$C_{m1}$	$C_{m2}$		$C_{mn}$	$a_{_m}$	
Потребность в грузах	$b_{_1}$	$b_2$		$b_{\scriptscriptstyle n}$		
	$b_1^1$					•

Если  $min(a_1,b_1)=b_1$ , то в 1- пункте назначения потребность в грузах будет удовлетворена, в 1-пункте отправления остаётся груз  $a_1^1=a_1-b_1$ . К первому пункту назначения из остальных пунктов отправлений груз не привозится.

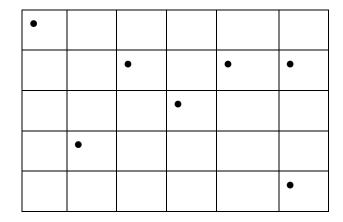
Пункты назначений Пункты отправлений	1	2		n	Запасы груза	
1	$egin{aligned} oldsymbol{\mathcal{C}}_{11} \ oldsymbol{\mathcal{X}}_{11} \end{aligned}$	$\mathcal{C}_{12}$	•••	$C_{1n}$	$a_{_1}$	$a_1^1$
2	- C <sub>21</sub>	$C_{22}$		$C_{2n}$	$a_{\scriptscriptstyle 2}$	
	•••		•••			
m	$C_{m1}$	$C_{m2}$		$C_{mn}$	$a_{\scriptscriptstyle m}$	
Потребность в грузах	$b_1$	$b_2$		$b_{\scriptscriptstyle n}$		
	0					•

Продолжая вычисления по 1-таблице, переходим к клетке (2,1). Пусть будет  $x_{21} = min(a_1, b_1^1) = b_1^1$ . Заполняя клетку вышеуказанным способом получаем следующее:

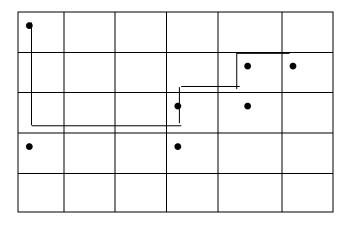
Пункты назначений Пункты отправлений	1	2		n	Запасы груза	
1	$c_{11}$	$c_{_{12}}$	•••	$C_{1n}$	$a_{_1}$	0
	$X_{11}$	_		_		
2	$c_{_{21}}$	$c_{_{22}}$		$C_{2n}$	$a_2$	$a_2^1$
	$X_{12}$					
		•••	•••			
m	C <sub>m1</sub>	$C_{m2}$	•••	$C_{mn}$	$a_{_m}$	
Потребность в	$b_{_1}$	$b_2$	•••	$b_{\scriptscriptstyle n}$		
грузах	-	_				
	$b_1^1$					•
	0					

Продолжая вычисления таким образом до правого нижнего угла, определяем все значения  $x_{ij}$ ,  $i=1,...,m;\ j=1,...,n$  . При этом должнык выполняться условия (2)-(3).

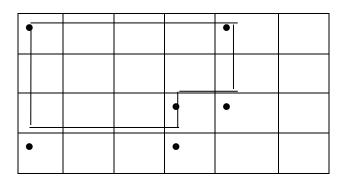
Во втором этапе находится оптималное решение(план), удовлетворяющее условиям (1). Для нахождения оптималного плана имеется несколько способов, например петод потенциалов, метод распределений и тд. Рассмотрим метод потенциалов. Для этого сначала ознакомимся с некоторыми понятиями. Произвольное множество точек в таблице называетя набором. Например,



Если в наборе число точек в каждой строке не превышает двух, то такой набор называется цепью. Например,



Замкнутый цепь называется циклом. Например,



Если в таблице набор из n количество точек не образуют цикл, при добавлении определенной точки набор n+1 точек образуют цикл, то первоначальный набор n точек называется ациклическим планом.

Если в транспортной задаче  $x_{ij} > 0$ , то клетка (i,j) называется отмеченной.

Если в транспортной задаче для всех клеток находится план  $x_{ij},\ i=1,\dots,m;\ j=1,\dots,n$  , для которой удовлетворяется условие  $v_j-u_i\leq c_{ij}$  (4) , а для отмеченных клеток удовлетворятся условие  $v_j-u_i=c_{ij}$  , то полученный план называется оптимальным. Множество чисел  $v_i,\ j=1,2,\dots,n;\ u_i,\ i=1,2,\dots,m$  называются потенциалами.

Метод потенциалов в транспортной задаче выполняется в следующем порядке:

- 1) Составляется система уравнений для отмеченных клеток удовлетворяющая следующим условиям  $v_j u_i = c_{ij}$ ,  $v_j$ , j = 1,2,...,n;  $u_i$ , i = 1,2,...,m. При этом число уравнений на одно меньше, чем число неизвестных. Поэтому система имеет бесконечное число решений. Найдя одно частное решение системы, определим значение потенциалов;
- 2) Для не отмеченных клеток проверим условие  $v_j u_i \le c_{ij}$ . Если это условие выполняется для всех клеток, то этот план будет оптимальным, и вычисляется значение функции  $z = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}$ ;
- 3) Если условие  $v_j u_i \le c_{ij}$  не выполняется для некоторых клеток, то для этих клеток вычисляем  $\delta_{ij} = v_j u_i c_{ij}$  и находим  $\delta_{i_0j_0} = \max_{i,j} \delta_{ij}$ ;
- 4) клетка  $(i_0,j_0)$  добавляется в набор отмеченных клеток, и для этого набора составляется цикл;
- 5) Начиная с клетки  $(i_0,j_0)$ , по очереди вставляем знаки "+" и "-" к клеткам цикла. Вставка начиная со знака "+";
- 6) Для клеток со знаком "—" определяем  $\theta = min(x_{ii})$ ;
- 7) Из чисел  $x_{ij}$  в клетках со знаком "-" вычитываем  $\theta$ , к числам  $x_{ij}$  в клетках со знаком "+" прибавляем  $\theta$ ;
- 8) Клетка с  $\theta$  удаляется из числа отмеченных клеток.

В результате получаем новый план. Для нового плана повторяем операции (1)-(7). Вышеуказанные операции повторяются до тех пор, пока не выполняется условие  $v_i - u_i \le c_{ii}$  для всех клеток.

Рассмотрим следующую задачу:

Пусть дана следующая транспортная задача, и эту задачу решаем с помощью метода потенциалов.

Пункты		1	2	3	4	
назначений Пункты отправлений		$v_1$	$v_2$	$V_3$	$V_4$	Запасы груза
1	$u_{\scriptscriptstyle 1}$	2	4	6	10	90
2	$u_2$	1	3	7	4	100
3	$u_3$	4	8	13	7	140
Потребность в грузах		110	100	80	40	330

Чтобы найти первоначальный план, используем метод северо-западного угла. В клетке (1,1) записываем наименьшее число среди соответствующего запаса и потребности.  $x_{11}=90$ .

Пункты		1	2	3	4		
назначений Пункты отправлений		$v_1$	$v_2$	<i>v</i> <sub>3</sub>	$V_4$	Запасы груза	
1	$u_1$	2 90	4	6 -	10	90	0
2	$u_2$	1	3	7	4	100	
3	$u_3$	4	8	13	7	140	
Потребность в грузах		110	100	80	40	330	
		20					

По этой таблице видно, что из первого пункта отправления к первому пункту назначения отправляется 90 единиц груза, в 1-пункте отправления грузов не остаётся, поэтому из 1-пункта отправления к остальным пунктам грузов не отправляются к 1- пункту назначения ещё потребуется 20 единиц груза. Переходим к клетке (2,1), и записываем наименьшее среди соответствующего запаса и потребности:  $x_{21}=20$ .

Пункты		1	2	3	4		
назначений Пункты отправлений		$v_1$	<i>v</i> <sub>2</sub>	$v_3$	$v_4$	Запасы груза	
1	$u_{\scriptscriptstyle 1}$	2 90	4	6	10	90	0
2	$u_2$	1 20	3	7	4	100	80
3	$u_3$	4	8	13	7	140	
Потребность в грузах		110	100	80	40	330	
		0					
(2.2							00

Переходим к клетке (2,3) и вышеуказанным способом записываем  $x_{22} = 80$  .

Пункты		1	2	3	4			
назначений Пункты отправлений	$u_i$	<i>v</i> <sub>1</sub>	v <sub>2</sub>	$v_3$	$v_4$	Запасы груза		
1	$u_{_1}$	2 90	4	6	10	90	0	
2	$u_2$	1 20	3 80	7	4	100	80	0
3	$u_3$	4	8	13	7	140		
Потребность к грузам		110	100	80	40	330		
		20	20					
		0		1				

Продолжая таким образом, в конце имеем следующие таблицы:

Пункты		1	2	3	4			
назначений Пункты отправлений		$v_1$	<i>v</i> <sub>2</sub>	$v_3$	$v_4$	Запасы груза		
1	$u_1$	2 90	4	6	10	90	0	
2	$u_2$	1 20	3 80	7	4	100	80	0
3	$u_3$	<b>4</b>	8 20	13	7	140	120	
Потребность в грузах		110	100	80	40	330		1
		20	20				J	
		0	0					

Пункты		1	2	3	4			
назначений Пункты отправлений		$v_{_1}$	<i>v</i> <sub>2</sub>	<i>v</i> <sub>3</sub>	$V_4$	Запасы груза		
1	$u_{\scriptscriptstyle 1}$	2 90	-	6	10	90	0	
2	$u_2$	1 20	3 80	7	-	100	80	0
3	$u_3$	4	8 20	13 80	7	140	120	40
Потребность в грузах		110	100	80	40	330		
		0	0	0				

Пункты		1	2	3	n				
назначений Пункты отправлений		$v_1$	<i>v</i> <sub>2</sub>	$v_3$	$V_4$	Запасы груза			
1	<i>u</i> <sub>1</sub>	90	4	6	10	90	0		
2	<i>u</i> <sub>2</sub>	1 20	3 80	7	-	100	80	0	
3	<i>u</i> <sub>3</sub>	4	8 20	13 80	7 40	140	120	40	0
Потребность в грузах		110	100	80	40	330			
	•	20	20	0	0		•		
		0	0		1	1			

Таким образом, имеем решение задачи:  $x_{11} = 90$  ,  $x_{21} = 20$  ,  $x_{22} = 80$  ,  $x_{32} = 20$  ,  $x_{33} = 80$  ,

$$x_{32} = 20, x_{33} = 80, x_{34} = 40, x_{12} = x_{13} = x_{14} = x_{23} = x_{24} = x_{31} = 0,$$
  $z = 90 \cdot 2 + 20 \cdot 1 + 80 \cdot 3 + 20 \cdot 8 + 80 \cdot 13 + 40 \cdot 7 = 180 + 20 + 240 + 160 + 1040 + 280 = 1920$ 

. Чтобы найти оптимальное решение задачи, последняя таблица приводится к следующему виду:

$u_i$	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	Запасы груза
$u_1$	2	4	6	10	90
1	90	-	-	-	
и	1	3	7	4	100
$u_2$	20	80	-	-	100
$u_3$	4	8	13	7	140
3	-	20	80	40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Для отмеченных клеток по условию  $v_j - u_i = c_{ij}$   $v_j$ , j = 1,...,4,  $u_i$ , i = 1,2,3 составляем систему уравнений:

$$v_1 - u_1 = 2; v_1 - u_2 = 1; v_2 - u_2 = 3; v_2 - u_3 = 8; v_3 - u_3 = 13; v_4 - u_3 = 7$$

В системе уравнений число неизвестных 7, число уравнений 6. Поэтому система имеет бесконечное число решений. Для того, чтобы найти частное решение системы , к одному из неизвестному даём произвольное значение. Например,  $u_1=0$  . Тогда имеем следующее  $v_1=2,\ u_2=1,\ v_2=4,\ u_3=-4,\ v_3=9,\ v_4=3$  . Значение потенциалов вставляем в таблицу:

$u_i$	$v_1 = 2$	$v_2 = 4$	$v_3 = 9$	$v_4 = 3$	Запасы груза
$u_1 = 0$	2 90	4	6	10	90
$u_2 = 1$	1 20	3 80	7	4	100
$u_3 = -4$	4	8 20	13 80	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Для отмеченных клеток проверим условие  $v_j - u_i \le c_{ij}$ :

$$v_2 - u_1 = 4 - 0 = 4 = c_{12}$$
  
 $v_3 - u_1 = 9 - 0 = 9 > 6 = c_{13}$   
 $v_4 - u_1 = 3 - 0 = 3 < 10 = c_{14}$   
 $v_3 - u_2 = 9 - 1 = 8 > 7 = c_{23}$   
 $v_4 - u_2 = 3 - 1 = 2 < 4 = c_{24}$   
 $v_1 - u_3 = 2 - (-4) = 6 > 4 = c_{31}$ 

Для клеток (1,3), (2,3), (3,1) условие  $v_j - u_i \le c_{ij}$  не выполняется. Для этих клеток вычисляем следующие выражения  $\delta_{ij} = v_j - u_i - c_{ij}$ :

$$\delta_{13} = v_3 - u_1 - c_{13} = 9 - 6 = 3$$
  
 $\delta_{23} = v_3 - u_2 - c_{23} = 8 - 7 = 1$   
 $\delta_{31} = v_1 - u_3 - c_{31} = 6 - 4 = 2$ 

Определяем наибольшее среди этих чисел:  $\max_{ij} \delta_{ij} = \delta_{13} = 3$ . Клетку (1,3) добавим в список отмеченных клеток, и с помощью отмеченных клеток составляем цикл. Начиная с клетки (1,3), вставляем знаки "+" и "-" по очереди, начиная со знака "+":

$u_i$	$v_1 = 2$	$v_2 = 4$	$v_3 = 9$	$v_4 = 3$	Запасы груза
$u_1 = 0$	90	4	6 0	10	90
$u_2 = 1$	+1-20	80	7	4	100
$u_3 = -4$	4	+ 8	- 13 80	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Для клеток со знаком "-" вычисляем  $\theta = min x_{ij} = min \{90,80,80\}$ . Имеются две клетки, удовлетворяющие этим условиям: (2,2) и (3,3). Выбираем одно из них, например (3,3).

$u_i$	$v_1 = 2$	$v_2 = 4$	$v_3 = 9$	$v_4 = 3$	Запасы груза
$u_1 = 0$	90	<b>4</b>	6	10	90
$u_2 = 1$	+ 1 20	- 3 80	7	4	100
$u_3 = -4$	4	+ 8	- 13 80=θ	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Добавляем  $\theta$  к клеткам с знаком "+", отнимаем из клеток со знаком "-". Клетка (3,3), где находится  $\theta$ , отчисляется из списка отмеченных клеток. В результате имеем следующую таблицу:

	$v_1 =$	$v_2 =$	$v_3 =$	<i>v</i> <sub>4</sub> =	Запасы груза
$u_1 =$	2 10	4	6 80	10	90
$u_2 =$	1 100	0	7	4	100
$u_3 =$	4	8 100	13	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

В новом плане для отмеченных клеток с помощью условия  $v_j - u_i = c_{ij}$  составляем систему уравнений и определяем значения потенциалов:

$$v_{2} - u_{1} = 4 - 0 = 4 = c_{11}$$

$$v_{4} - u_{1} = 3 - 0 = 3 < 10 = c_{14}$$

$$v_{3} - u_{2} = 6 - 1 = 5 < 7 = c_{23}$$

$$v_{4} - u_{2} = 3 - 1 = 2 < 4 = c_{24}$$

$$v_{1} - u_{3} = 2 - (-4) = 6 > 4 = c_{31}$$

$$v_{3} - u_{3} = 6 - (-4) = 10 < 13 = c_{33}$$

Допустим, что  $u_1 = 0$  . Тогда имеем  $v_1 = 2$ ,  $u_2 = 1$ ,  $v_2 = 4$ ,  $u_3 = -4$ ,  $v_3 = 6$ ,  $v_4 = 3$ .

$u_i$	$v_1 = 2$	$v_2 = 4$	$v_3 = 6$	$v_4 = 3$	Запасы груза
$u_1 = 0$	2 10	4	6 80	10	90
$u_2 = 1$	1 100	0	7	4	100
$u_3 = -4$	4	8 100	13	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Для клетки (3,1) условие  $v_j - u_i \le c_{ij}$  не выполняется. Эта клетка добавляется в список отмеченных клеток и вышеуказанным способом в цикл. Означаем цикл и для клеток со знаком "-" и определяем  $\theta$ . Грузы в клетках со знаком "-" имеют одинаковое значение 100 . Поэтому выбираем одно из них, например, (3,2). В результате имеем следующую таблицу:

$u_i$	<i>v</i> <sub>1</sub> =	$v_2 =$	<i>v</i> <sub>3</sub> =	<i>v</i> <sub>4</sub> =	Запасы груза
$u_1 =$	10	4	6 80	10	90
$u_2 =$	100	0	7	4	100
$u_3 =$	+4	- 8 100=θ	13	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

Вычитываем  $\theta$  из клеток со знаком "-", добавляем к клеткам со знаком "+". Вычитываем клетку (3,2) из списка отмеченных клеток и находим новый план с помощью метода потенциалов. В результате имеем следующую таблицу:

$v_j$ $u_i$	$v_1 = 2$	$v_2 = 4$	$v_3 = 6$	$v_4 = 5$	Запасы груза
$u_1 = 0$	2 10	4	6 80	10	90
$u_2 = 1$	0	3 100	7	4	100
$u_3 = -2$	100	8	13	7 40	140
Потребность в грузах	110	100	80	40	

В этой таблице для всех клеток выполняется условие потенциальности  $v_j - u_i \le c_{ij}$ . Это означает, что оптимальный план найден, и этот план принимает следующий вид:

$$x_{11} = 10$$
,  $x_{13} = 80$ ,  $x_{22} = 100$ ,  $x_{31} = 100$ ,  $x_{34} = 40$ ,

$$x_{12} = x_{14} = x_{21} = x_{23} = x_{24} = x_{32} = x_{33} = 0,$$

$$z_{min} = 10 \cdot 2 + 80 \cdot 6 + 100 \cdot 3 + 100 \cdot 4 + 40 \cdot 7 = 20 + 480 + 300 + 400 + 280 = 1480$$