

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

Задана транспортная сеть с  $n$  вершинами и  $m$  дугами. Обозначим множество поставщиков —  $A$ , множество потребителей —  $B$ , а множество промежуточных вершин —  $T$ . Для каждой дуги  $ij$  задана стоимость перевозки единицы потока  $c_{ij}$  и пропускная способность  $d_{ij}$ . Пусть  $a_i$  — мощность поставщика  $i \in A$ ,  $b_j$  — спрос потребителя  $j \in B$ . Требуется прикрепить потребителей к поставщикам при условиях:

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

$$\sum_m c_{ij} x_{ij} = \min_{\text{форма}} \quad (1.1)$$

$$\left. \begin{aligned} \sum_k x_{ik} - \sum_l x_{li} &= a_i (i \in A); \\ \sum_l x_{lj} - \sum_r x_{jr} &= b_j (j \in B); \\ \sum_k x_{ik} - \sum_l x_{li} &= 0 (i \in T); \end{aligned} \right\} \quad (1.2)$$

$$x_{ij} \leq d_{ij}; \quad (1.3)$$

$$x_{ij} \geq 0; \quad (1.4)$$

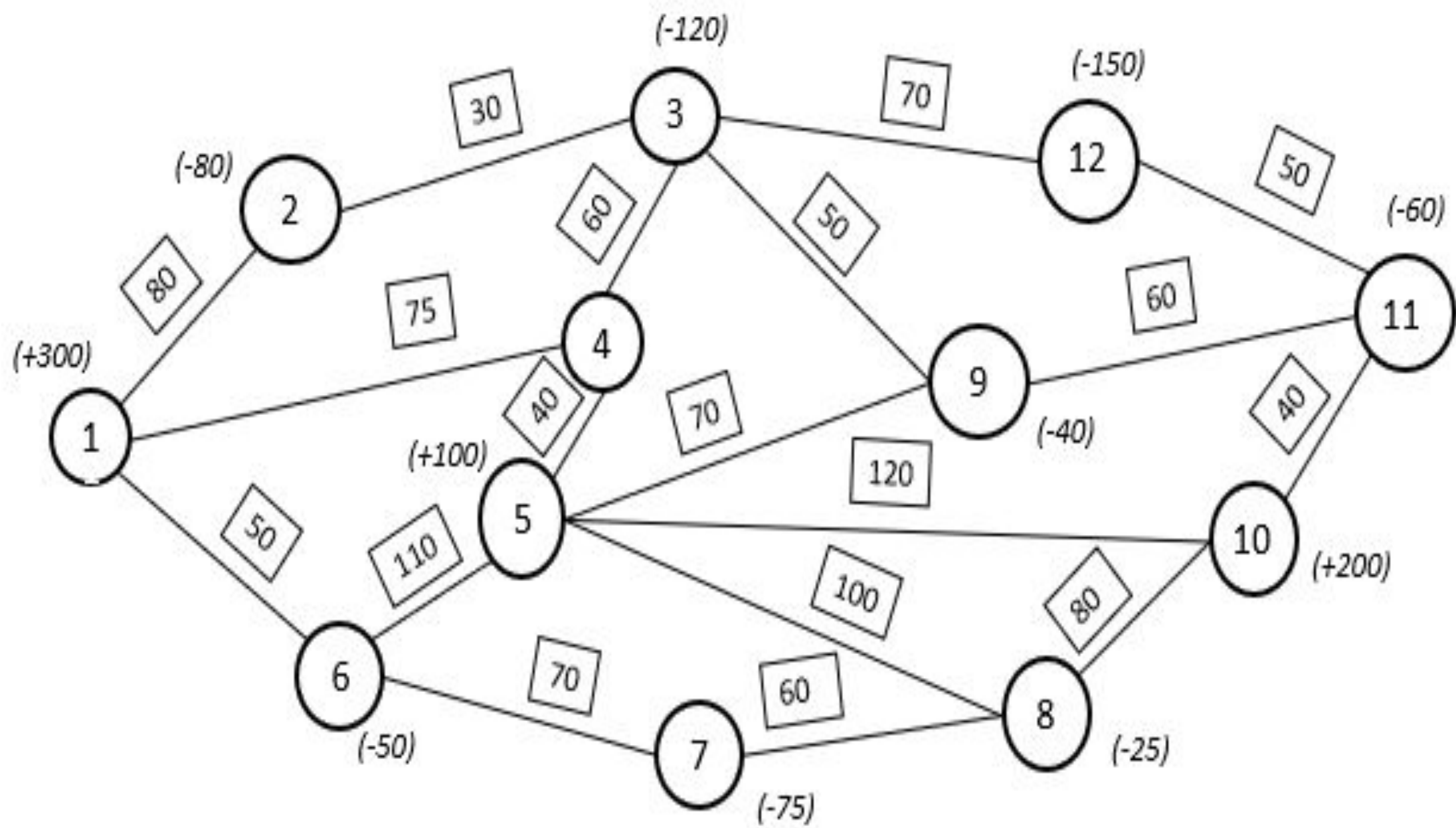
$$\sum_{i \in A} a_i = \sum_{j \in B} b_j. \quad (1.5)$$

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

Существуют два наиболее распространенных метода решения транспортной задачи в сетевой форме:

- метод сокращения невязок или условно оптимальных планов;
- метод последовательного улучшения плана (метод потенциалов).

Рассмотрим решение сетевой транспортной задачи без учета ограничений пропускной способности методом последовательного улучшения плана. В этом случае математическая постановка задачи должна быть сформулирована без учета условия (3).



# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

Далее осуществим пошаговые действия для решения задачи.

**Шаг 1** — составим начальный план, в котором весь груз должен быть отправлен и все потребности станций прибытия удовлетворены. Стрелками обозначим направление грузопотоков, а числами — их мощность.

**Шаг 2** — присвоим вершинам соответствующие потенциалы. Условия оптимальности плана такие же, как и при решении задачи в матричной форме методом потенциалов:

$$v_j - v_i \leq c_{ij}; \quad (1.6)$$

$$v_j - v_i = c_{ij}, \text{ если } x_{ij} > 0 \quad (1.7)$$

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

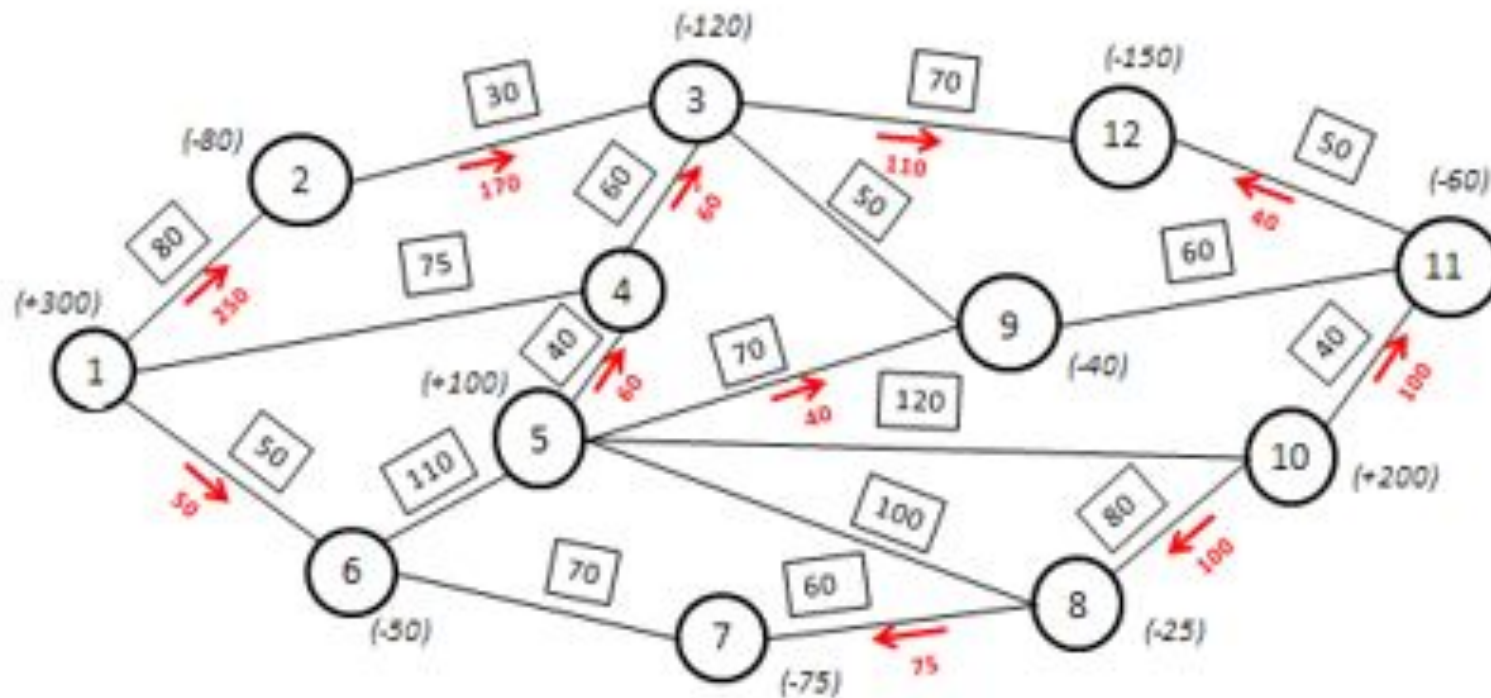


Рис. 2. Первоначальный план перевозок с распределенными грузопотоками по звеньям сети

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

- Для начала одной из вершин, например 1, зададим любой потенциал, достаточно большой, чтобы не иметь дело с отрицательными числами (в нашей задаче 100). Продвигаясь по дугам в направлении следования грузопотока, прибавляем к потенциалу предыдущей вершины величину стоимости звена; при движении против потока стоимость из потенциала вычитаем.
- Потенциал вершины 2 =  $100 + 80 = 180$ ;
- $3 = 180 + 30 = 210$ ;
- $4 = 210 - 60 = 150$ ;
- $5 = 150 - 40 = 110$ .
- Продолжаем это до тех пор, пока потенциалы не будут присвоены всем вершинам сети (рис. 3).

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

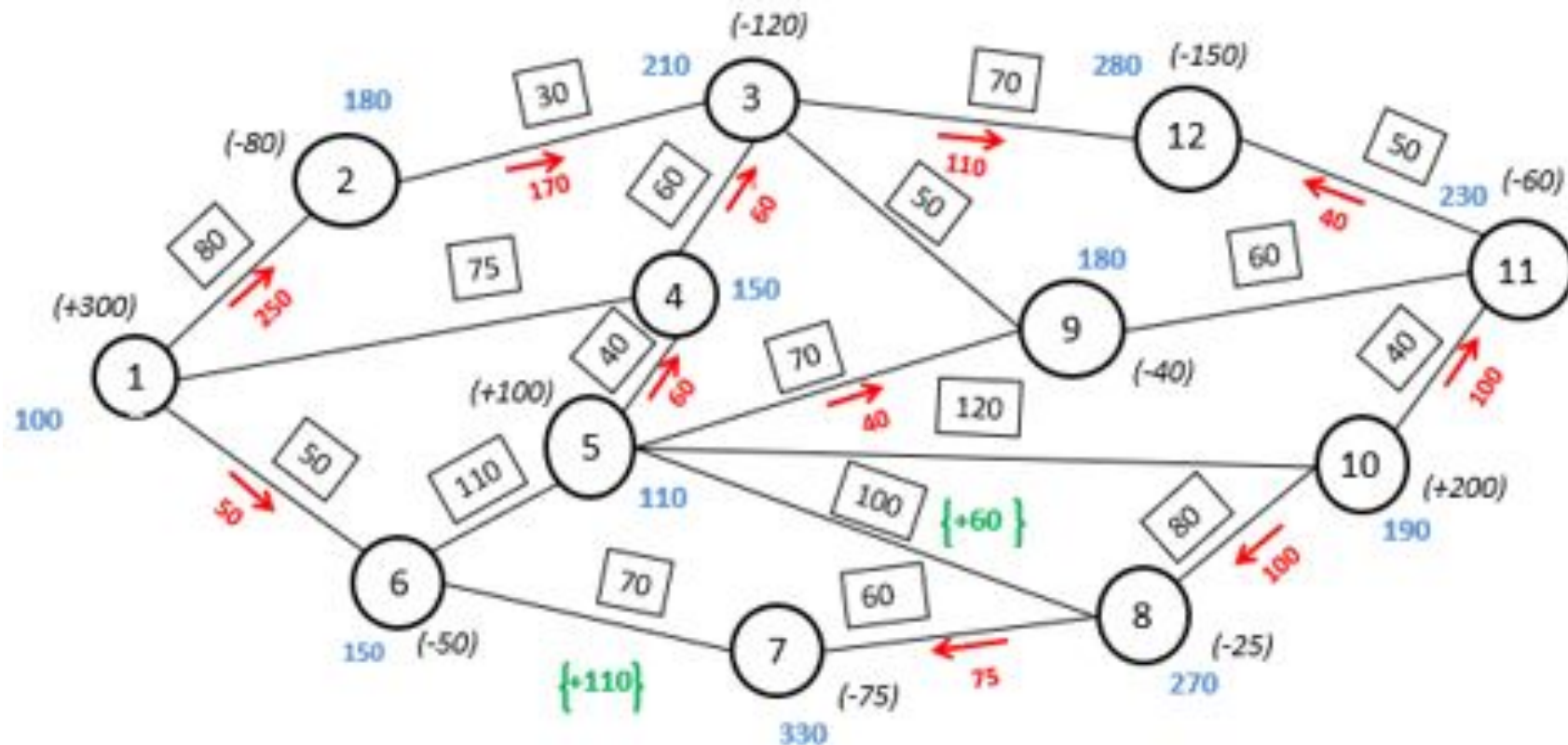


Рис. 3. Первоначальный план перевозок с проверкой условий  
ОПТИМАЛЬНОСТИ



# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

Проверяем условия оптимальности плана (6) на всех дугах без потока. Нарушения запишем против соответствующей дуги со знаком «+». В нашей задаче условия (6) нарушены на дугах 5.8 (+60) и 6.7 (+110) (рис. 3).

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

**ШАГ 3.** Выбираем дугу 6.7 с наибольшим нарушением. Величина его положительна, следовательно, необходимо направить грузопоток в направлении от меньшего потенциала к большему. Находим замкнутый контур, состоящий из дуг с потоком и выбранной дуги с нарушением. Это можно сделать единственным образом. В нашей задаче он состоит из дуг 6.7, 7.8, 8.10, 10.11, 11.12, 12.3, 3.2, 2.1, 1.6. Продвигаясь по контуру в направлении от меньшего потенциала дуги с нарушением к большему, в нашем случае против часовой стрелки, находим дугу 7.8 с минимальным встречным грузопотоком — 75 единиц. Прибавляем их ко всем попутным потокам и вычитаем из всех встречных. Улучшенный план показан на рис. 4.

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

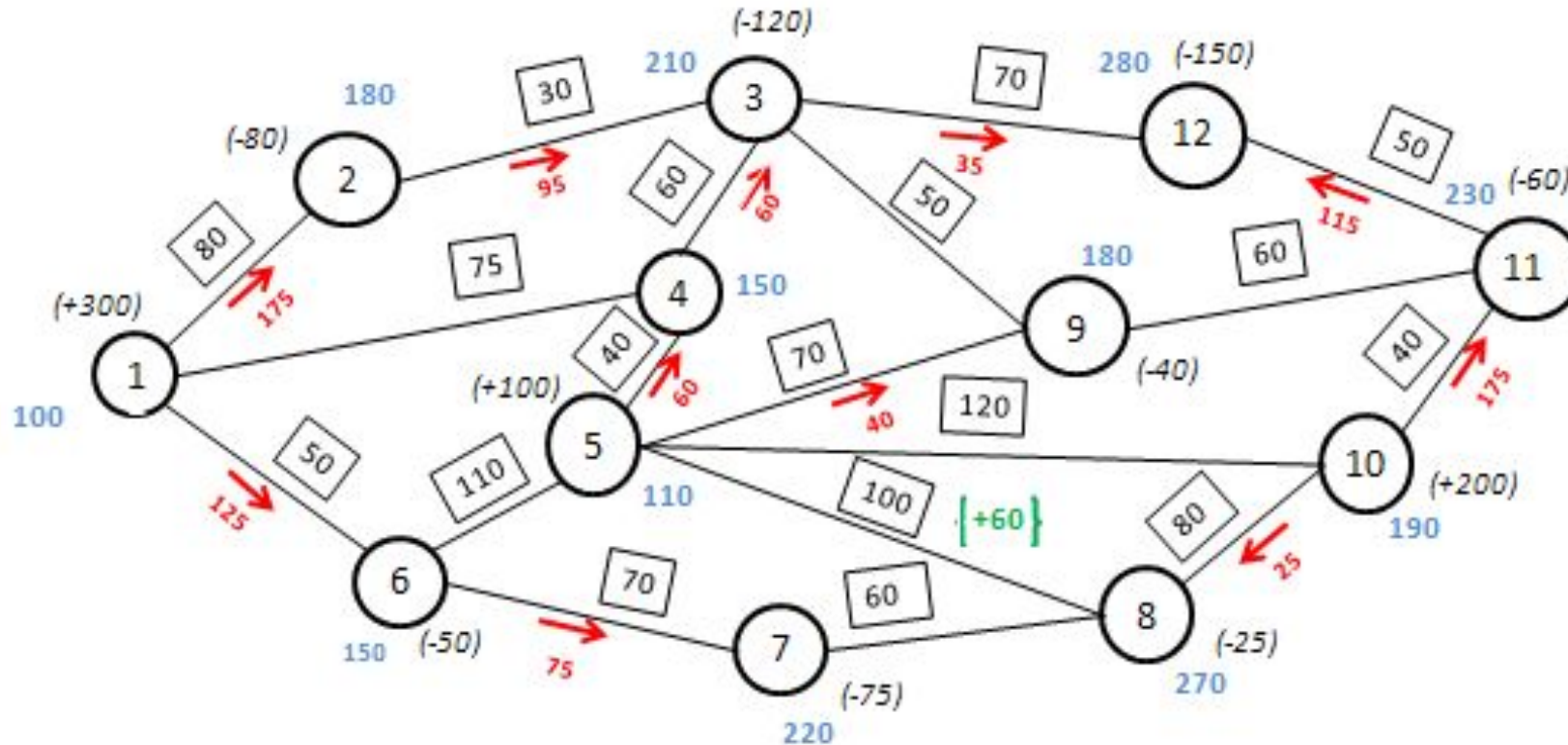


Рис. 4. Улучшенный план перевозок с проверкой условий оптимальности

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

- Шаги 2 и 3 поочередно повторяют до тех пор, пока не будет дуг с нарушением условий (6). В дальнейшем при шаге 2 не требуется вновь присваивать потенциалы, достаточно исправить их у тех вершин сети, куда грузопоток подошел с другого направления.
- После исправления плана осталось нарушение на дуге 5.8. Замкнутый контур состоит теперь из дуг 5.8, 8.10, 10.11, 11.12, 12.3, 3.4, 4.5. Направление движения — против часовой стрелки. Минимальный встречный поток равен 25 на дуге 8.10. Оптимальный план показан на рис. 5.

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

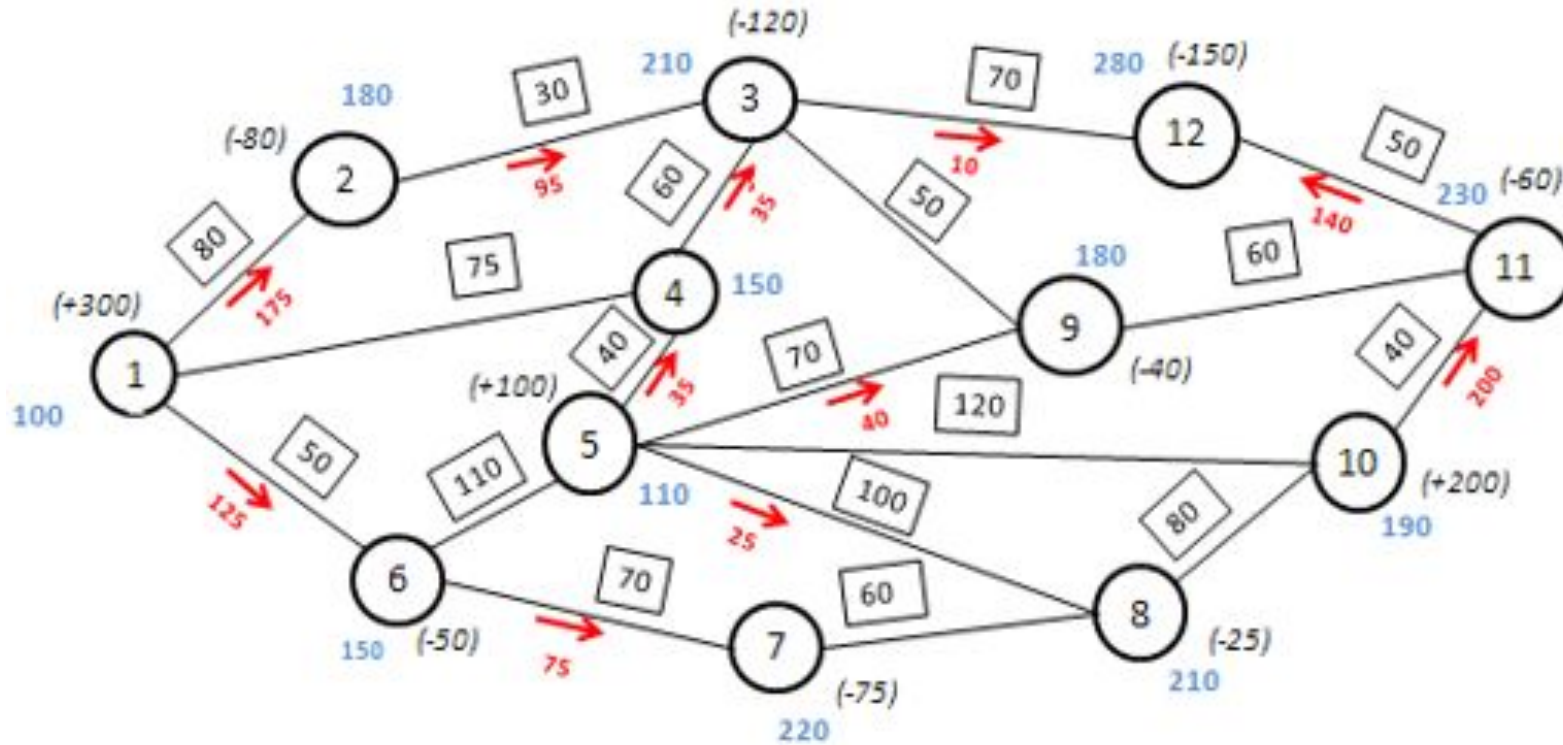


Рис. 5.

Оптимальный план перевозок

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

- Нарушений условий (6) ни на одной дуге нет. За две итерации получена экономия по сравнению с начальным планом  $110 \times 75 + 60 \times 25 = 9750$  единиц стоимости (например, тонно-километров).
- Представим на рис. 6 только те дуги, по которым проходят грузопотоки. Эта часть сети не содержит ни одного замкнутого контура и является деревом решения (дерево — одно из определяющих понятий в теории графов).

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

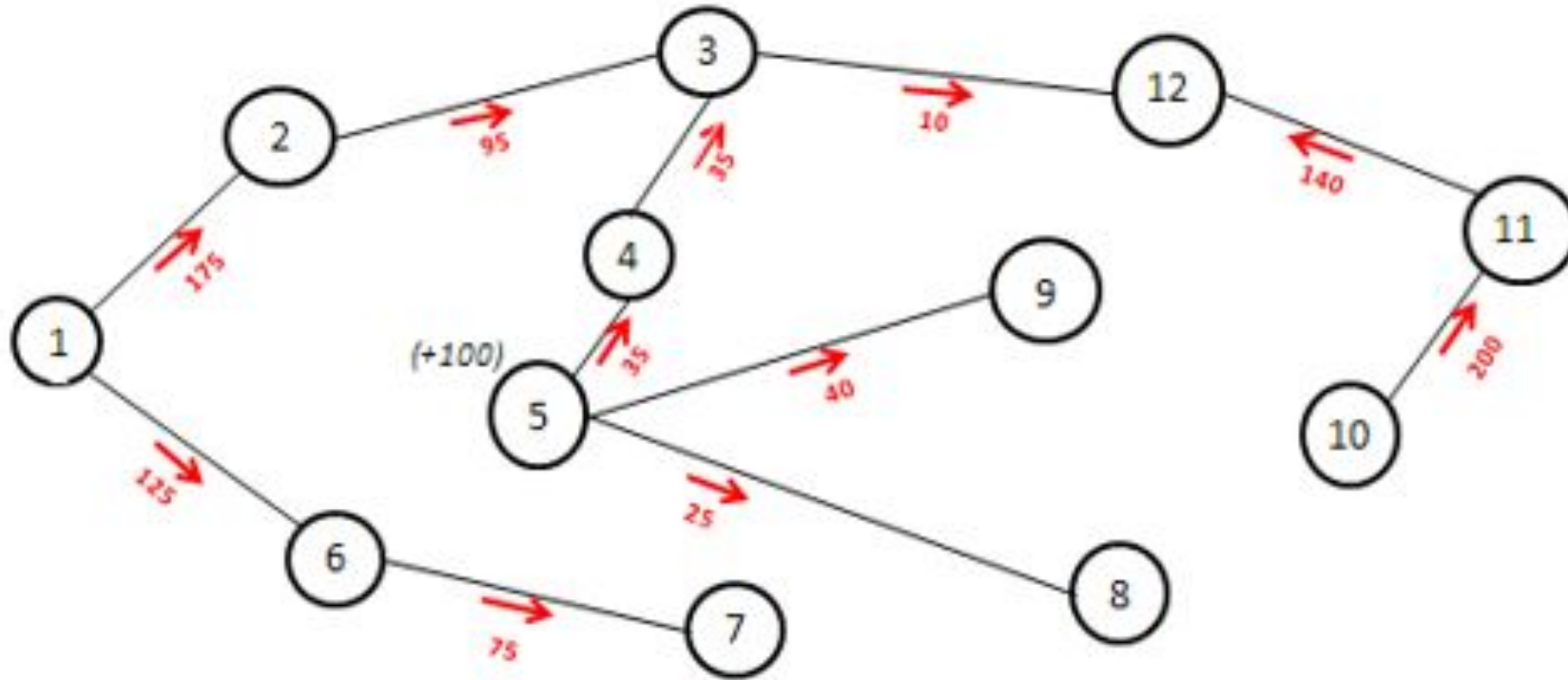


Рис. 6. Дерево решений транспортной задачи

# ТРАНСПОРТНАЯ ЗАДАЧА НА СЕТИ

При решении сетевых транспортных задач необходимо соблюдение двух следующих важных правил.

1. Оптимальный план перевозок одного груза на сети без ограничений пропускной способности всегда образует дерево с числом звеньев  $n - 1$ , где  $n$  — число вершин.
2. На сети, представляющей собой дерево, планирование перевозок не должно вызывать затруднений: достаточно лишь соблюдать только одно условие — не допускать встречных перевозок.