|  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |
| --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- | --- |
| **V/V** | e1 | e2 | e3 | e4 | e5 | e6 | e7 | e8 | e9 | e10 | e11 | e12 |
| e1 | **0** | 4 | 2 | 1 | 1 | 4 |  |  |  |  |  |  |
| e2 | 4 | **0** |  |  | 2 |  | 4 |  | 4 |  | 3 |  |
| e3 | 2 |  | 0 | 4 |  | 3 | 4 | 3 | 4 | 1 | 4 |  |
| e4 | 1 |  | 4 | **0** |  | 1 | 1 |  | 4 | 4 | 3 |  |
| e5 | 1 | 2 |  |  | **0** | 4 | 4 | 2 | 1 | 3 |  |  |
| e6 | 4 |  | 3 | 1 | 4 | **0** |  | 1 | 4 | 1 | 5 | 2 |
| e7 |  | 4 | 4 | 1 | 4 |  | **0** | 4 | 1 |  | 4 | 4 |
| e8 |  |  | 3 |  | 2 | 1 | 4 | **0** |  |  | 5 | 1 |
| e9 |  | 4 | 4 | 4 | 1 | 4 | 1 |  | **0** |  |  |  |
| e10 |  |  | 1 | 4 | 3 | 1 |  |  |  | **0** | 4 |  |
| e11 |  | 3 | 4 | 3 |  | 5 | 4 | 5 |  | 4 | **0** | 2 |
| e12 |  |  |  |  |  | 2 | 4 | 1 |  |  | 2 | **0** |

Возьмем s = e1, t = e12.

Изображение выглядит как линия, оригами

Автоматически созданное описание1. Проводим разрез K1=({s}, X\{s})



2. Находим Q1 =max[qij]= 4, (xi , x j )∈K1

3. Закорачиваем все ребра графа (x*i*, xj) c qij≥Q1

4. Это ребра (s, e2), (e3, e4, e5, e6, e7, e8, e9, e10, e11). Получаем граф G1:

s, e2, e3, e4, e5, e6, e7, e8, e9, e10, e11, t

5. Вершины s-t объединены. Пропускная способность искомого пути Q(P)=4

Изображение выглядит как линия, диаграмма

Автоматически созданное описание6. Строим граф, вершины которого — вершины исходного графа G, а рёбра — ребра с пропускной способностью qij≥Q (P)=4

7. Пропускная способность пути от вершины e1 до вершины e12 равна 4.

