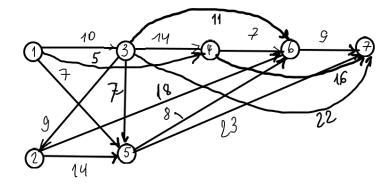
Пример поиска в ширину

Матрица графа:

$$\begin{pmatrix} +\infty & +\infty & 10 & 5 & 7 & +\infty & +\infty \\ +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & 14 & 18 & +\infty \\ +\infty & 9 & +\infty & 14 & 7 & 11 & 22 \\ +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & 7 & 16 \\ +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & 8 & 23 \\ +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & 9 \\ +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty & +\infty \end{pmatrix}$$



- $1 \rightarrow (3, 4, 5)$
- $2 \rightarrow (5, 6)$
- $3 \rightarrow (2, 4, 5, 6, 7)$
- $4 \rightarrow (6, 7)$
- $5 \rightarrow (6, 7)$
- $6 \rightarrow (7)$
- $7 \rightarrow \text{empty}$

В таблице протокола работы алгоритма число, набранное курсивом означает, что при попытке изменить метку вершины из текущей вершины поиска старая метка сохраняется, то есть $\min(M[w],M[v]+\varphi(v,w))=M[w]\text{, где }v\text{ - текущая вершина поиска (голова очереди), а}\\ w\in L[v].$

Число, набранное жирным шрифтом, означает противоположную ситуацию, то есть $\min(M[w],M[v]+\varphi(v,w))=M[v]+\varphi(v,w)$,

и на соответствующей итерации метка вершины уменьшается. Пустые клетки означают $+\infty$.

Таблица

№ п/п	Очередь	1	2	3	4	5	6	7
1	1	0						
2	1; 3, 4, 5	0		10	5	7		
3	3; 4, 5, 2,	0	19	10	5	7	21	32
	6, 7							
4	4; 5, 2, 6,	0	19	10	5	7	12	21
	7							
5	5; 2, 6, 7	0	19	10	5	7	12	21
6	2; 6, 7	0	19	10	5	7	12	21
7	6; 7	0	19	10	5	7	12	21
8	7	0	19	10	5	7	12	21
9	пусто	0	19	10	5	7	12	21