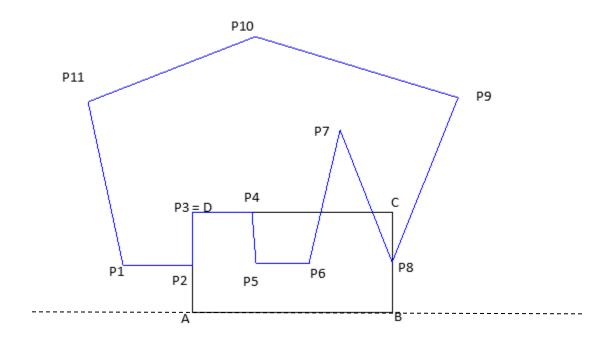
Граница отсекателя обходится по часовой стрелке, то его внутренняя область лежит по правую сторону от границы

1. Отсечение многоугольника по АВ:



определения видимости вершин многоугольника:

$$\begin{array}{ll} P1:Z &= (P1.x - A.x)(B.y - A.y) - (B.x - A.x)(P1.y - A.y) \\ &=) - (B.x - A.x)(P1.y - A.y) \\ &> 0 \\ (B.x - A.x > 0, \, P1.y - A.y < 0) \end{array}$$

Получим:

Pi: Z > 0, i = 1..11, значит все вершины находятся на правой стороне по сравнению с AB, так что все вершины видимы для AB

newPolygon = []

Р1 -Первая вершина

- F = P1
- S = P1
- S видима для AB, занесение ее в массив newPolygon = [P1,]

P2: SP2 = P1P2

• Р1Р2 полностью видима для АВ -> пересечения нет

- S = P2
- видима для AB, занесение ее в массив newPolygon = [P1, P2]

. . .

P11 - SP11 = P10P11

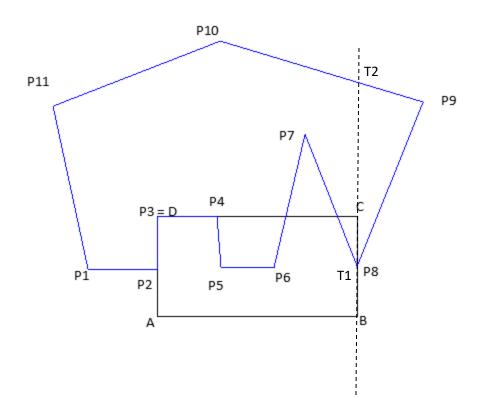
- Р10Р11 полностью видима для АВ -> пересечения нет
- S = P11
- S видима, занесение ее в массив newPolygon = [P1, P2, ..., P10, P11]

пересечения SF (P11P1) с AB нет

получаем:

$$P = newPolygon = [P1, P2, ..., P11]$$

2. Отсечение многоугольника по АВ:



определения видимости вершин многоугольника:

| P | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 |
|---|----|----|----|----|----|----|----|----|----------|----|----|
| Z | >0 | >0 | >0 | >0 | >0 | >0 | >0 | =0 | <0 | >0 | >0 |
| | | | | | | | | | невидима | | |

```
newPolygon = []
```

Р1 -Первая вершина

- F = P1
- S = P1
- S видима для AB, занесение ее в массив newPolygon = [P1,]

...

newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6,P7]

S = P7

P8: SP8 = P7P8

- видимо частично и выходит из отсекателя
- \bullet T = P8
- занесение Т в массив newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6,P7, T = P8]
- S = P8
- S видима
- занесение Т в массив newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7, T = P8, P8]

P9: SP9 = P8P9

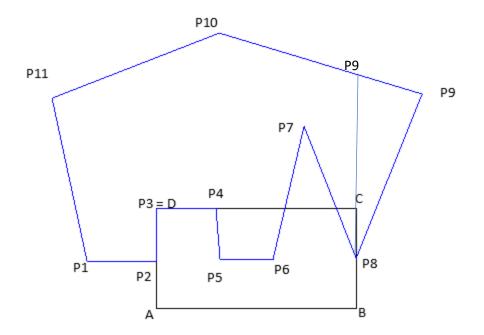
- Р8Р9 полностью невидимо, -> пересечения нет
- S = P9
- S

P10: SP10 = P9P10

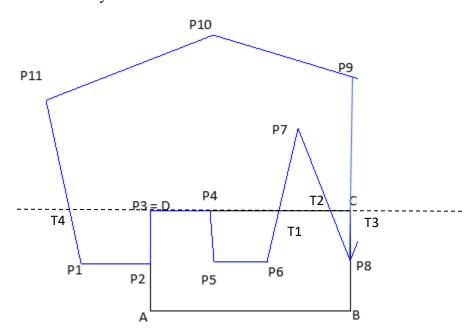
- и входит внутрь отсекателя
- точка пересечения Т2
- занесение Т в массив newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6,P7, T = P8, T2]
- S = P10, видима, занесение в массив = [P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7, T = P8, T2, P10]

. . . .

P = newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7, T = P8, T2, P10, P11]



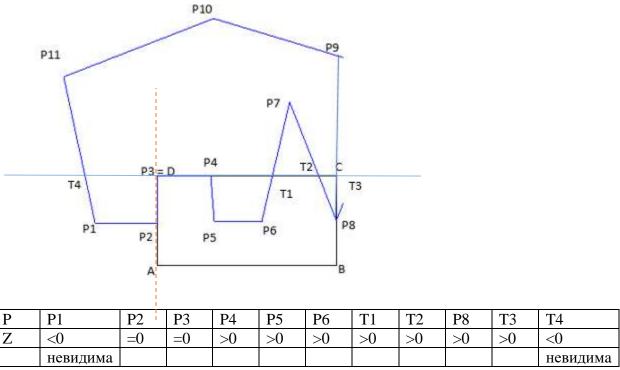
3. Отсечение многоугольника по CD:



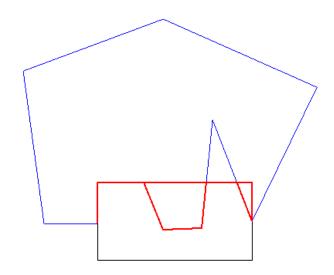
| P | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 | 8 | 9 | 10 | 11 |
|---|----|----|---|----|----|----|----------|----|----------|----------|----------|
| Z | >0 | >0 | = | =0 | >0 | >0 | <0 | >0 | <0 | <0 | <0 |
| | | | 0 | | | | | | | | |
| | | | | | | | невидима | | невидима | невидима | невидима |

newPolygon = [P1, P2, P3, P4, P5, P6, T1, T2, P8, P8, T3, T4]

4. Отсечение многоугольника по DA:



newPolygon = [P2, P3, P4, P5, P6, T1, T2, P8, P8, T3, T5 = P3]



1. Как определяли нужное направление нормали?

Если вектор стороны многоугольника образован как разность векторов пары смежных его вершин P_{i-1} и P_i и если скалярное произведение нормали n и вектора от P_{i-1} до P_{i+1} положительно, то n - внутренняя нормаль. В противном случае n - внешняя нормаль. Для получения внутренней нормали полученное значение n надо умножить на -1.

2. Какой недостаток имеет алгоритм, когда он появляется?

- ✓ требует вычисления и запоминания большого количества вершин промежуточных многоугольников
- ✓ рисование ложных ребер: в случае, когда в результате отсечения получается несколько не связанных друг с другом многоугольников.
- ✓ использовать в качестве отсекателя только выпуклые многоугольники: когда необходимо выполнить отсечение невыпуклыми многоугольниками.

3. Пересечения каких геометрических объектов находили и как?

В этом алгоритме, находил пересечения ребер многоугольника и отсекателя.

- Если концевые точки отрезка имеют разную видимость (одна вершина видима, а другая невидима), то пересечение есть, в противном случае пересечения не будет
- Пусть P_1P_2 концевые точки ребра отсекаемого многоугольника, а C_1 , C_2 концевые точки ребра отсекателя.
 - o $P(t) = P_1 + (P_2 P_1)t, 0 \le t \le 1$ o $C(s) = C_1 + (C_2 - C_2)s, 0 \le s \le 1$ o P(t) = C(s)o P(x(t) = C.x(s)o P.y(t) = C.y(s)
 - о Если система не имеет решений, то отрезки параллельны
 - Если решение есть, но оно достигается при значениях параметров t или s, выходящих за требуемый диапазон, то пересекаются не сами отрезки, а прямые, проходящие через них (продолжения отрезков).