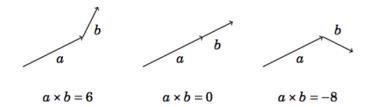
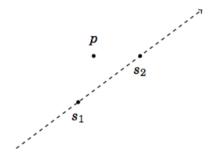
## 8. Геометрични задачи [<u>AL</u> 29, p. 265]

- \*\* Координатна система, точки и вектори
- Точки и линии,  $a = (a_1, a_2), b = (b_1, b_2)$
- --- векторно произведение (cross product)  $axb = a_1b_2 a_2b_1$



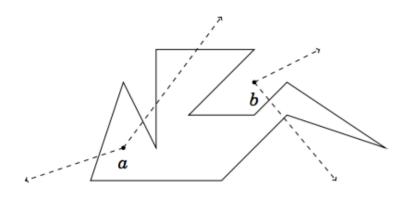
дясна координатна система

-- положение на точка относно права

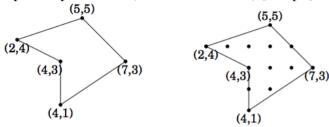


 $c = (p - s_1) \times (p - s_2)$  показва местоположението на точката р относно правата, определена от точките  $s_1$  и  $s_2$ . Ако c > 0, p се намира от лявата страна, ако c < 0, p е от дясната страна и ако c = 0, точките  $s_1$ ,  $s_2$  и p лежат на една права.

- Пресичане на отсечки (Line Segment Intersection)
- -- Line-line intersection
- Многоъгълници (не самопресичащи се)
- -- Точка в многоъгълник



-- Ориентирано лице (Shoelace Formula) [AL p. ]



$$A = |x_1y_2 + x_2y_3 + x_3y_4 + \dots + x_{n-1}y_n + x_ny_1 - x_2y_1 - x_3y_2 - \dots - x_ny_{n-1} - x_1y_n|/2$$

$$\frac{1}{2}|\sum_{i=1}^{n-1}(p_i \times p_{i+1})| = \frac{1}{2}|\sum_{i=1}^{n-1}(x_iy_{i+1} - x_{i+1}y_i)|,$$

Пример: |(2.5-5.4)+(5.3-7.5)+(7.1-4.3)+(4.3-4.1)+(4.4-2.3)|/2 = 17/2 (Polygon Area)

Teopema на  $\Pi u \kappa$ . Нека координатите на върховете на непресичащ се многоъгълник са цели числа. Тогава лицето на многоъгълника е S=a+b/2-1, където е a броят на целите точки вътре в многоъгълника и b е броят на целите точки на границата на многоъгълника.  $\Pi pumep$ : 6+7/2-1=17/2

- --- Скаларно произведение  $a.b = a_1b_1$   $a_2b_2$  перпендикуляни вектори
- Разстояние между две точки, дължина на вектор

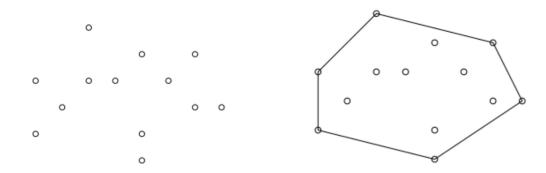
Евклидово (l<sub>2</sub>) разстояние:  $e^2 = (a_1 - a_2)^2 + (b_1 - b_2)^2$ 

Манхатън ( $l_1$ ) разстояние:  $m = |a_1 - a_2| + |b_1 - b_2|$ 

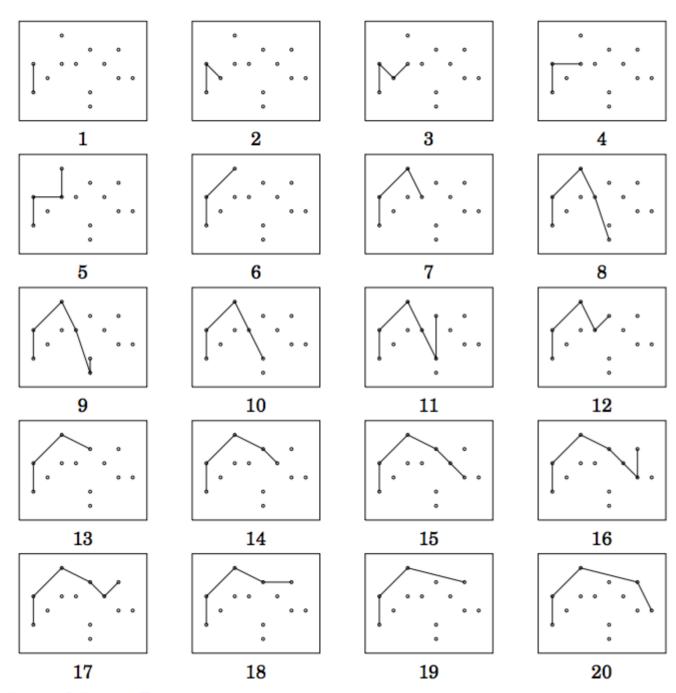
Чебишево ( $l_{inf}$ )разстояние:  $c = \max\{|a_1 - a_2|, |b_1 - b_2|\}$ 

\*\* Изпъкнала обвивка (Convex Hull) [AL p. 278]

Изпъкналата обвивка за дадено множество от точки Р е изпъкнал многоъгълник с минимално лице, който съдържа изцяло множеството Р.



3adaчa: Дадено е множество от точки в равнината. Да се намери затворената обвивка на множеството. Алгоритъм на Андрю -  $O(n \log n)$ 



<u>Телерик I</u>, <u>Телерик II</u>

## Други алгоритми

Най-близка двойка точки (Closest Points) [AL p. 277]

Х. Борисов, И. Тодоров, Геометрията в състезателното програмиране, <u>I част</u>, <u>II част</u>, 2009.

Три-ъгълници

https://www.hackerrank.com/fifth-interuniversity-nbu-programming-contest

Брой триъгълници

https://www.hackerrank.com/nbu-march-2020-programming-contest