Olimpíada Brasileira de Informática 2016

Nível Sênior – Fase 2: Upsolving

Prof. Dr. Vinícius R. P. Borges - CiC/UnB 2020

Sumário

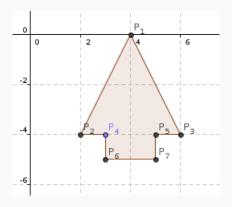
1. Jardim de Infância

Jardim de Infância

Problema

Vívian é uma professora do jardim de infância. Todos os dias, ao final da aula, ela tem que olhar os desenhos que seus alunos fizeram naquele dia e fazer algum comentário. Esta é uma tarefa muito repetitiva, já que as crianças costumam desenhar coisas semelhantes, portanto Vívian decidiu automatizar o processo. Ela fez um programa capaz de processar a imagem e procurar padrões conhecidos para fazer comentários predeterminados. Em particular, ela percebeu que na maioria dos desenhos as crianças incluem um pinheiro. Porém, ela está tendo dificuldades para reconhecê-los e pediu sua ajuda. O programa dela já é capaz de reconhecer uma figura que pode ser um pinheiro e transformá-la em sete pontos $P_1, P_2, ... P_7$. O candidato a pinheiro seria a região interna do polígono $P_1P_2P_4P_6P_7P_5P_3$, como mostra a figura a seguir de um pinheiro válido.

Problema



Entrada e saída

Entrada

A entrada contém sete linhas. A i-ésima da entrada contém dois inteiros X_i e Y_i , indicando as coordenadas cartesianas do ponto P_i .

Saída

Seu programa deve produzir uma única linha, contendo uma única letra, "S" se os pontos formam um pinheiro pelas condições descritas e "N", caso contrário.

Entrada e saída

Restrições

- $-2 \times 10^4 < X_i, Y_i < 2 \times 10^4$.
- · Todos os pontos são diferentes.

Informações sobre a pontuação

- Em um conjunto de casos de teste somando 40 pontos, $N \leq 1000\,$

Entrada

2 -4

5 3

-1 3

3 3

1 3

Saída

S

Entrada
2 -1
5 45
-43 9
-11 33
-27 21
-20 45
-36 33

Saída

Entrada -1 -3 11 -23 11 17 11 -7 11 1 19 -7 19 1

Saída

Ν

ntra	da
	ntra

2 4

18 22

-14 22

6 24

-2 20

6 26

-2 22

Saída

Ν

Entrada

4 1

-36 -4

-12 -36

-30 -12

-18 -28

-39 -25

-27 -41

Saída

Ν

Estratégia de resolução

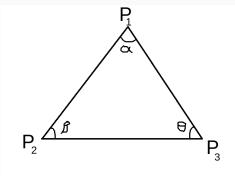
- Não tem segredo... temos que utilizar nossos conhecimentos de geometria e implementar um código que receba os dados da entrada, verificando condição por condição;
 - · Podemos ter uma condicional beeeeem longa...
- · Codificar blocos if-else (se-então) aninhados.

Estratégia de resolução

- Elaborar cada condicional verificando se ela n\u00e3o satisfaz uma determinada condi\u00e7\u00e3o do "pinheiro v\u00e1lido":
 - Se a condicional for verdadeira, imprime "N" e finaliza o programa;
 - Caso contrário, analisa-se a próxima condição.
- No final, se todas as verificações falharem, temos um pinheiro válido: a resposta é "S";

- Condição 1: O ângulo $P_2P_1P_3$ é agudo (vértice em P1);
- Como verificar se um ângulo entre dois segmentos de reta consecutivos (ponto em comum) é agudo?
- · Lei dos cossenos!

• Condição 1: O ângulo $P_2P_1P_3$ é agudo (vértice em P1);



$$\overline{P2P3}^2 = \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2 - 2\overline{P1P2P1P3}\cos(\alpha) \tag{1}$$

• Condição 1: O ângulo $P_2P_1P_3$ é agudo (vértice em P1);

$$\overline{P2P3}^2 = \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2 - 2\overline{P1P2P1P3}\cos(\alpha)$$
 (2)

• Como $0 \le \cos(\alpha) < 90^o$, o termo $-2\overline{P}1\overline{P}2\overline{P}1P\overline{3}\cos(\alpha)$ será negativo. Reescrevendo:

$$\overline{P2P3}^2 < \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2 \tag{3}$$

• Condição 1: O ângulo $P_2P_1P_3$ é agudo (vértice em P1);

$$\overline{P2P3}^2 = \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2 - 2\overline{P1P2P1P3}\cos(\alpha)$$
 (4)

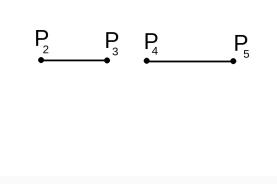
• Como $0 \le \cos(\alpha) < 90^o$, o termo $-2\overline{P}1P2P1P3\cos(\alpha)$ será negativo. Reescrevendo:

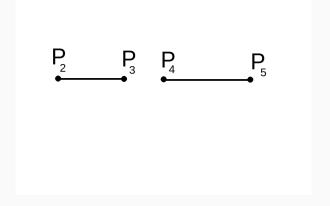
$$\overline{P2P3}^2 < \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2 \tag{5}$$

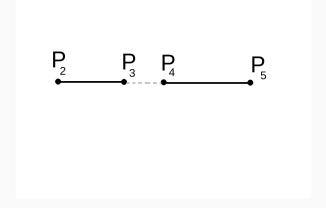
• Por isso, precisamos verificar se $\overline{P2P3}^2 < \overline{P1P2}^2 + \overline{P1P3}^2$ para que o ângulo $P_2P_1P_3$ seja agudo!

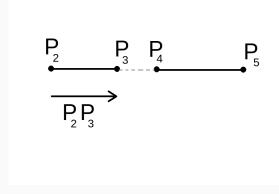
- Condição 2: Os segmentos $\overline{P1P2}$ e $\overline{P1P3}$ têm o mesmo comprimento;
- Basta verificar se $dist(P_1, P_2) \neq dist(P_1, P_3)$;

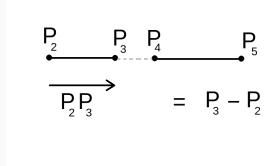
- Condição 3: Os pontos P_2 , P_3 , P_4 e P_5 são colineares;
- Vamos verificar se P_2 , P_3 e P_4 são colineares e depois o mesmo para P_2 , P_3 e P_5 ;

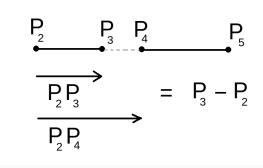


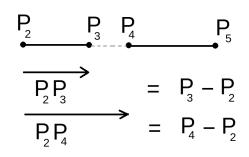




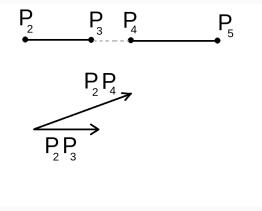








- Condição 3: Os pontos P_2 , P_3 , P_4 e P_5 são colineares;
- Seja α o ângulo formado entre os vetores $\overrightarrow{P_2P_3}$ e $\overrightarrow{P_2P_4}$;



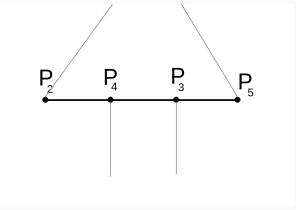
- Condição 3: Os pontos P_2 , P_3 , P_4 e P_5 são colineares;
- Seja α o ângulo formado entre os vetores $\overrightarrow{A}=\overrightarrow{P_2P_3}$ e $\overrightarrow{B}=\overrightarrow{P_2P_4}$;
- Podemos calcular o produto vetorial como:

$$|\overrightarrow{A} \times \overrightarrow{B}| = |\overrightarrow{A}| \times |\overrightarrow{B}| \sin(\alpha) \tag{6}$$

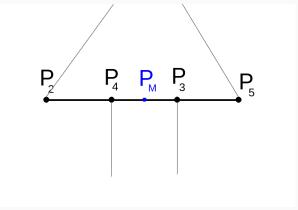
- Para que esses pontos sejam colineares, consideramos que $\alpha=0^{o}$, logo $\sin(\alpha)=0$;
- Portanto, a colinearidade é verificada se $|\overrightarrow{A} \times \overrightarrow{B}| = 0$.

- Condição 3: Os pontos P_2 , P_3 , P_4 e P_5 são colineares;
- Na nossa implementação, como queremos saber se P_2 , P_3 e P_4 não são colineares, verifica-se se $|\overrightarrow{A} \times \overrightarrow{B}| \neq 0$;
- Deve-se verificar também que P_2 , P_3 e P_5 não são colineares;
 - $\overrightarrow{A} = \overrightarrow{P_2P_3}$ e $\overrightarrow{C} = \overrightarrow{P_2P_5}$
 - Logo, verifica-se se $|\overrightarrow{A} \times \overrightarrow{C}| \neq 0$.

• Condição 4: Os pontos médios dos segmentos P_2P_3 e P_4P_5 são coincidentes.



• Condição 4: Os pontos médios dos segmentos P_2P_3 e P_4P_5 são coincidentes.



• Condição 4: Os pontos médios dos segmentos P_2P_3 e P_4P_5 são coincidentes.

$$P_M = \frac{P_2 + P_5}{2} \tag{7}$$

$$P_M = \frac{P_3 + P_4}{2} \tag{8}$$

$$\frac{P_2 + P_5}{2} = \frac{P_3 + P_4}{2} \tag{9}$$

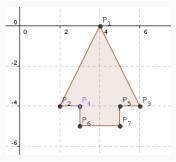
• Condição 4: Os pontos médios dos segmentos P_2P_3 e P_4P_5 são coincidentes.

$$\frac{P_2 + P_5}{2} = \frac{P_3 + P_4}{2}
P_2 + P_5 = P_3 + P_4$$
(10)

• Na nossa implementação, temos que verificar se $P_2 + P_5 \neq P_3 + P_4$.

- Condição 5: O segmento P_2P_3 tem comprimento maior que o segmento P_4P_5 .
- De maneira simples, tal condição é verificada se $dist(P_2,P_3)>dist(P_4,P_5)$;
- Na nossa implementação, temos que verificar se dist(P₂, P₃) ≤ dist(P₄, P₅).

• Condição 6: Os segmentos P_4P_6 e P_5P_7 são perpendiculares ao segmento P_2P_3 .



- Condição 6: Os segmentos P_4P_6 e P_5P_7 são perpendiculares ao segmento P_2P_3 .
- Como já verificamos que P_4 está no segmento P_2P_3 , devemos verificar se o ângulo α formado entre P_4P_6 e P_2P_3 é igual a 90^o ;
- · Pela lei do Cosseno:

$$\overline{P2P6}^2 = \overline{P2P4}^2 + \overline{P4P6}^2 - 2\overline{P2P4} \quad \overline{P4P6}\cos(\alpha) \tag{11}$$

• Fazendo-se $\alpha=90^o$, $\cos(90^o)=0$, obtendo-se:

$$\overline{P2P6}^2 = \overline{P2P4}^2 + \overline{P4P6}^2 \tag{12}$$

- Condição 6: Os segmentos P_4P_6 e P_5P_7 são perpendiculares ao segmento P_2P_3 .
- Para que P_4P_6 seja perpendicular a P_2P_3 , devemos verificar se:

$$dist(P2, P6)^2 = dist(P2, P4)^2 + dist(P4, P6)^2$$
 (13)

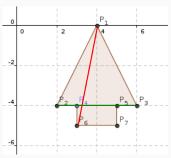
• Na nossa implementação, queremos que:

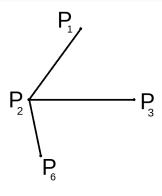
$$dist(P2, P6)^2 \neq dist(P2, P4)^2 + dist(P4, P6)^2$$
 (14)

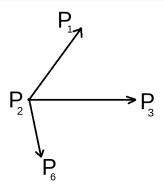
• ou

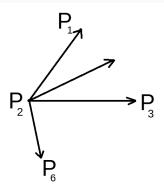
$$dist(P3, P7)^2 \neq dist(P3, P5)^2 + dist(P5, P7)^2$$
 (15)

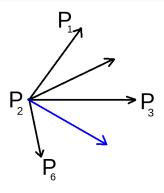
- Condição 7: Os segmentos P_4P_6 e P_5P_7 têm o mesmo comprimento.
- De maneira simples, tal condição é verificada se $dist(P_4,P_6)=dist(P_5,P_7)$;
- Na nossa implementação, temos que verificar se dist(P₄, P₆) ≠ dist(P₅, P₇).











- Condição 8: Os pontos P_1 e P_6 devem estar separados pela reta que contém o segmento P_2P_3 . Formalmente, o segmento P_1P_6 deve interceptar a reta que contém o segmento P_2P_3 em um único ponto.
- Calcula-se o sinal s_1 do produto vetorial de $P_3P_2P_1$;
- Calcula-se o sinal s_2 do produto vetorial de $P_3P_2P_6$;
- Para que os pontos P_1 e P_6 sejam divididos pelo segmento P_2P_3 , $s_1 \neq s_2$.
- Na nossa implementação, basta verificar se $s_1=s_2$ para que o polígono não forme um pinheiro.