

Introdução a geometria para programação competitiva

Aula 11 - BixeCamp

Nessa ultima aula do BixeCamp vamos conversar sobre geometria, em especial, os tópicos de geometria mais recorrentes em maratonas de programação. Além disso, noções de geometria analítica e solida são muito bem vindas.

Os tópicos que vamos abordar serão os seguintes:

- Noção de precisão com **double**
- Como **representar ponto, reta e polígono**
- **Produto interno** (dot/inner) e **produto vetorial** (cross/externo)
- Relembrando algumas **formulas** de ponto e reta
- Calculando a **area de um polígono** qualquer
- **Teste de esquerda** (uma das primitivas mais uteis)
- Checar se **ponto esta dentro de um polígono** convexo

Para quem deseja se aprofundar um pouco mais em geometria depois desta aula, acredito que dois excelentes tópicos são **convex hull** (fecho convexo) e **line sweep** (linha de varredura), sendo que este ultimo possui um [excelente video no nosso canal do youtube](#).

Noções de precisão com double

A principal maneira de representarmos números com casas decimais é utilizando o tipo **double**. Porém, a representação com ponto flutuante (*double* vem de *dupla precisão no ponto flutuante*) **não é precisa**.

Vamos olhar o código abaixo:

```
double x = 0.3
cout << x << endl;
```

O resultado de nosso programa será **0.3**, isso acontece pois estamos arredondando a saída para a 6ª casa decimal, essa é a precisão padrão do **cout** do C++. Ou seja, o numero **1.123456789** seria arredondado para **1.123457**.

Agora, vamos imprimir mais casas decimais. Isso pode ser feito com o método **setprecision()** da *std*, além disso, se quisermos forçar que as casas decimais sempre sejam impressas, podemos usar **fixed**, com isso, temos o seguinte código que imprime com a precisão de 30 casas decimais:

```
double x = 0.3
cout << setprecision(30) << fixed << x << endl;
```

Agora, o resultado do nosso programa é `0.299999999999999988897769753748`. Como podemos ver, o numero não é representado como exatamente `0.3`.

Mas afinal de contas, que tipo de problema isto pode nos causar? O principal deles é não podermos realizar comparações diretas da forma `x == 0.0` ou `x == y`, pois seria muito difícil que tais comparações sejam corretas.

Para contornar essa limitação, usamos **epsilons**, números muito pequenos que nos ajudam com esse tipo de comparação. Vamos olhar o código abaixo:

```
const double EPS = 0.000000001; // definindo epsilon com 10^(-9)
double x = 1.0, y = 4.20;

if (x == 0.0)           // jeito errado
if (abs(x) < EPS)        // jeito certo

if (x == y)             // jeito errado
if (abs(x-y) < EPS)     // jeito certo
```

Existem muitas outras maneiras e formas de trabalhar com o epsilon, mas todas são parecidas com o que temos aqui. Além disso, aqui, estamos fixando uma precisão de 9 casas decimais para trabalhar, e isso pode mudar de acordo com o problema.

Assim como `int` e `long long int`, também possuímos diferentes sabores de `double`, são eles:

- `float`: 32 bits de precisão, **não usem**.
- `double`: 64 bits de precisão, **usado 99% das vezes**.
- `long double`: 128 bits, preciso pra cara&#o, mas não é muito eficiente, use somente quando muita precisão é necessária.

Aqui, temos algumas funções uteis da *std*:

- `floor()`, retorna o piso de uma valor decimal, assim `floor(3.4)` retornaria 3.
- `ceil()`, retorna o teto de uma valor decimal, assim `ceil(3.4)` retornaria 4.
- `trunc()`, retira a representação decimal, assim `trunc(3.4)` retornaria 3.
- `const double pi = acos(-1)`, retorna o valor de pi.

Por ultimo, temos uma observação importante: sempre que der, **evite usar double**, tente sempre trabalhar com inteiros, e só use a representação decimal quando de fato necessária.

Referencias sobre essa parte

- [Explicação sobre pontos flutuantes](#)
- [Um pouco mais sobre tipos em C++](#)

Representação ponto, reta e polígono

Se vocês visitarem sites como o *cp-algorithms* vão achar estruturas muito completas e robustas para representar pontos e retas. Porém, essas implementações são muito longas e acabam atrapalhando quando

estamos fazendo uma prova. Por isso, vou apresentar a **maneira simples** que uso para representar um ponto.

```
#define x first
#define y second
typedef pair<int, int> point;
```

Com isso, conseguimos criar, ordenar e atualizar nossos pontos de maneira muito fácil. Além disso, se eu quiser outro tipo de dados para armazenar o menos, basta eu alterar os tipos associados ao par no *typedef*.

Da mesma maneira, podemos representar uma reta da forma $y = ax + b$. Como veremos mais a frente, as vezes é interessante que guardemos o coeficiente a na sua forma de fração, isto é, $a = a_num/a_den$, se quisermos armazenar a reta dessa maneira poderíamos fazer como abaixo:

```
#define a_num first.first
#define a_den first.second
#define b second
typedef pair< pair<int, int>, int> line;
```

Finalmente, podemos representar um polígono muito facilmente usando o **vector** da *std*, de tal forma que teremos um vetor de pontos, com isso, basta:

```
// definindo um poligono
typedef vector<point> polygon;

// instanciando um novo poligono e inserindo um ponto
polygon p;
p.push_back({1,1});
```

Vale notar, que, na maioria dos problemas, a ordem que os pontos são passados para esse vetor corresponde a uma travessia anti-horária pela fronteira do polígono.

Produto interno (dot/inner) e produto vetorial (cross/externo)

Primeiramente, sobre o **produto interno**. Seja a e b vetores tal que $a = (a_1, a_2)$ e $b = (b_1, b_2)$, definimos o produto interno entre a e b como $a \cdot b = (a_1 \cdot b_1) + (a_2 \cdot b_2)$. Além disso, temos uma igualdade muito importante, $a \cdot b = |a| \cdot |b| \cdot \cos(\theta)$, onde $|a| = \sqrt{a_1^2 + a_2^2}$ é o comprimento de a .



Com isso conseguimos obter o ângulo entre dois vetores com a operação $\theta = \arccos(a \cdot b / (|a| \cdot |b|))$. Note que, se quisermos obter o ângulo a partir da origem, podemos tomar os vetores a e b como pontos. Além disso, se quisermos obter o ângulo com relação a um ponto c , podemos fixar esse ponto como a origem, fazendo $a = a - c = (a_1 - c_1, a_2 - c_2)$ e $b = b - c$.

Com isso, podemos escrever as seguintes funções:

```
#define x first
#define y second
typedef pair<int, int> point;

// produto interno dos pontos a e b
int dot(point a, point b) {
    return a.x*b.x + a.y*b.y;
}

// norma de a
int norm(point a) {
    return dot(a, a);
}

// comprimento de a
double length(point a) {
    return sqrt(norm(a));
}

// retorna o angulo entre a e b
// retorna double pois é um angulo
double angle(point a, point b) {
    return acos( dot(a,b) / (length(a)*length(b)) )
}

// angulo entre a e b tomando c como origem
double angle_ori(point a, point b, point c) {
    a = {a.x-c.x, a.y-c.y};
    b = {b.x-c.x, b.y-c.y};
    return angle(a, b);
}
```

Em seguida, temos o **produto vetorial**, que toma vetores da forma $\mathbf{a} = (a_1, a_2, a_3)$ e $\mathbf{b} = (b_1, b_2, b_3)$ e retorna o vetor \mathbf{c} que é ortogonal a \mathbf{a} e \mathbf{b} e cujo comprimento é a **area do paralelepípedo** formado por \mathbf{a} e \mathbf{b} (mantenha isso em mente).



Podemos calcular o produto vetorial como $\mathbf{a} \times \mathbf{b} = (a_2b_3 - a_3b_2, a_3b_1 - a_1b_3, a_1b_2 - a_2b_1)$, que é simplesmente a resolução de uma determinante. Podemos também estender para um vetor 2d (ponto), como mostrado nos códigos abaixo, esse calculo nos retorna a area do paralelogramo formado entre a origem e esses pontos. Esses produtos vão se mostrar importantes logo mais.

Novamente, podemos calcular as seguintes funções:

```
#define x first.first
#define y first.second
#define z second
```

```
typedef pair< pair<int, int>, int> vetor;

// produto vetorial em 3 dimensões
vetor cross3(vetor a, vetor b) {
    return {{a.y*b.z - a.z*b.y, a.z*b.x - a.x*b.z}, a.x*b.y - a.y*b.x};
}

// produto vetorial em 2 dimensões
double cross2(point a, point b) {
    return a.x*b.y - a.y*b.x;
}
```

Referencias sobre essa parte

- [Pagina da Wikipedia sobre produto interno](#)
- [Pagina da Wikipedia sobre produto vetorial](#)
- [Geometria basica no cp-algorithms](#)

Formulas de ponto e reta

Aqui, irei relembrar algumas formulas uteis e recorrentes.

- **Equação para reta**

Dados pontos p e q , encontraremos a equação da reta $y = ax + b$ que passa pelos dois pontos. Para isso, vamos usar a formula $(y - y_0) = m(x - x_0)$ para encontrar o coeficiente a , após isso, basta igualarmos para encontrar o b .

```
// encontra a equação da reta que passa pelos pontos p e q
pair<double, double> line(point p, point q) {

    // Aqui, poderíamos armazenar o coeficiente em um par para não usarmos
    double
    double a = (p.y - q.y) / (p.x - q.x);
    double b = p.y - (a * p.x);
    return {a, b};
}
```

- **Lei dos cossenos**

Dado um triangulo com lados a , b e c nos permite encontrar o angulo relativo á um certo lado.



```
// angulo relativo ao lado a
double angle_a(int a, int b, int c) {
    // double(x) converte o valor de x para double
    return acos( double(a*a - b*b - c*c) / double(-2*b*c) );
}
```

- **Distancia ponto reta**

Podemos calcular a distancia do ponto (x_0, y_0) da reta formada pelos pontos p_1 e p_2 pela seguinte equação:



```
// distancia da reta p1-p2 ao ponto q
double dist_pl(point p1, point p2, point q) {
    double num = abs((p2.y-p1.y)*q.x - (p2.x-p1.x)*q.y + p2.x*p1.y -
p2.y*p1.x);
    double den = sqrt((p2.y-p1.y)*(p2.y-p1.y) + (p2.x-p1.x)*(p2.x-p1.x));
    return num/den;
}
```

Referencias dessa parte

- [Distancia ponto reta](#)

Area polígono

Para calcular a area de um polígono, vamos usar a formula do cadarço abaixo:



```
// calcula a area de um poligono p
double area_polygon(polygon p) {
    int n = p.size();
    double area = 0.0;
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        point p1 = p[i], p2 = p[(i+1)%n];
        area += (p2.x+p1.x)*(p2.y-p1.y);
    }
    area /= 2.0;
    return abs(area);
}
```

Referencias dessa parte

- [Formula do cadarço de sapato](#)

Teste esquerda

Aqui, vamos tratar de uma das primitivas mais interessantes e importantes primitivas usadas em programação competitiva, o **teste esquerda** (counter-clockwise test). Dados 3 pontos: a , b e c , determina se o ponto c esta a esquerda da reta $a \rightarrow b$, se é colinear a reta $a \rightarrow b$, ou se esta a direita da reta $a \rightarrow b$.



Com isso, conseguimos usar o sinal da determinante abaixo, sendo:

- $\text{det} > 0$: ponto **c** esta a esquerda
- $\text{det} == 0$: ponto colinear
- $\text{det} < 0$: ponto **c** esta a direita



Essa determinante é uma forma simples de escrevermos o produto vetorial dos vetores $(b-a)$ e $(c-a)$, ou seja, os vetores formados quando tomamos **a** como origem. Note que a ordem de **a** e **b** importam.

Com isso, segue a seguinte implementação:

```
// testa se o ponto c esta a esquerda da reta a->b
int is_left(point a, point b, point c) {
    int det = (b.x-a.x)*(c.y-a.y) - (c.x-a.x)*(b.y-a.y);
    if (det > 0) return 1; // c esta a esquerda
    if (det < 0) return -1; // c esta a direita
    return 0; // c é colinear
}
```

Referencias dessa parte

- [Slides que falam sobre o teste esquerda](#). (fonte das imagens)
- [Notas do livro do Sedwick](#)

Ponto dentro de um polígono convexo

Finalmente, com a primitiva anterior, conseguimos checar se um ponto esta dentro de um polígono convexo. Para isso, vamos usar o teste esquerda e assumir que o polígono é passado em sentido anti-horário. Logo, basta que façamos uma travessia pela *borda* do polígono e checarmos se o ponto **q** esta sempre sempre a esquerda do seguimento $p[i] \rightarrow p[i+1]$, com isso, temos a seguinte função:

```
// checa se o ponto q esta dentro do poligono p
bool is_inside(polygon p, point q) {
    int n = p.size();
    for (int i = 0; i < n; i++)
        if (is_left(p[i], p[(i+1)%n], q) == -1)
            return false;
    return true;
}
```

Note que, nossa função considera pontos na borda do poligono como internos.