高斯消元法

kix6

December 14, 2017

引入

• 高斯消元法, 又称高斯消去法, 就是通过加减消元来不断消去某个未知数.

引入

- 高斯消元法, 又称高斯消去法, 就是通过加减消元来不断消去某个未知数.
- 可以用于解决这个问题: 给出

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \cdots + a_{1,n}x_n = b_1$$

 \vdots
 $a_{m,1}x_1 + a_{m,2}x_2 + \cdots + a_{m,n}x_n = b_m$

求出一组满足条件的 $[x_1, x_2, \cdots x_n]$, 或声明无解.

kix6

• 类比初中学过的解二元一次方程组的方法, 不难弄出一个方法.

- 类比初中学过的解二元一次方程组的方法, 不难弄出一个方法.
- 首先只保留第 1 个式子中的 x1, 于是可以用第一个式子与其它式子相加减, 然后变成

- 类比初中学过的解二元一次方程组的方法, 不难弄出一个方法.
- 首先只保留第 1 个式子中的 x1, 于是可以用第一个式子与其它式子相加减, 然后变成 这样

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1$$

 $0 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2$
 \vdots
 $0 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m$

- 类比初中学过的解二元一次方程组的方法, 不难弄出一个方法.
- 首先只保留第 1 个式子中的 x1, 于是可以用第一个式子与其它式子相加减, 然后变成 这样

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1$$

$$0 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2$$

$$\vdots$$

$$0 + a_{m,2}x_2 + \dots + a_{m,n}x_n = b_m$$

• 然后依次消去其他未知数.



kix6

最后我们会消成这样子:

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1$$

$$0 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2$$

$$0 + 0 + a_{3,3}x_3 + \dots + a_{3,n}x_n = b_3$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_{n+1}$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_m$$

最后我们会消成这样子:

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1$$

$$0 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2$$

$$0 + 0 + a_{3,3}x_3 + \dots + a_{3,n}x_n = b_3$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_{n+1}$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_m$$

• 如果 $b[n+1 \sim m]$ 中有不为 0 的, 那么无解.

kix6

最后我们会消成这样子:

$$a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + a_{1,3}x_3 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1$$

$$0 + a_{2,2}x_2 + a_{2,3}x_3 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2$$

$$0 + 0 + a_{3,3}x_3 + \dots + a_{3,n}x_n = b_3$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_{n+1}$$

$$\vdots$$

$$0 + 0 + 0 + \dots + 0 = b_m$$

- 如果 $b[n+1 \sim m]$ 中有不为 0 的, 那么无解.
- 如果 $a_{i,i} = 0$, 那么我们称 x_i 为自由元, 显然 x_i 的取值对解的存在性没有影响, 但是对具体的解有影响.

4□ → 4□ → 4 □ → 4 □ → 9 0 0

kix6

```
void Gauss(){
  for (int i = 1: i <= n: ++i){
   int k = i:
    for (int j = i+1; j <= n; ++j)
    if (fabs(A[j][i]) > fabs(A[k][i])) k = j;
    if (k != i){
      for (int j = 1; j \le n; ++j) std::swap(A[i][j], A[k][j]);
      std::swap(B[i], B[k]);
    for (int j = i+1; j \le n; ++j){
      long double del = (long double)A[j][i]/A[i][i];
      for (k = i; k \le n; ++k)
      A[i][k] = A[i][k] - A[i][k] * del;
     B[i] = B[i] - B[i] * del;
  for (int i = n; i; --i){
    for (int j = n; j > i; --j) B[i] -= (double)A[i][j]*res[i];
    res[i] = (double)B[i]/A[i][i];
```

注意一个细节, 在消去 x_i 时, 要通过找 x_i 系数最大的方程与其它方程消元来减小误差.

• Q: 高斯消元很简单啊, 一下就学会了.

- Q: 高斯消元很简单啊, 一下就学会了.
- A: 当然啊, 你们这么强.

- Q: 高斯消元很简单啊, 一下就学会了.
- A: 当然啊, 你们这么强.
- Q: 高斯消元能干什么?

- Q: 高斯消元很简单啊, 一下就学会了.
- A: 当然啊, 你们这么强.
- Q: 高斯消元能干什么?
- A: 刷裸题.

• 下面介绍一个线性代数中的一个东西叫做行列式.

- 下面介绍一个线性代数中的一个东西叫做行列式.
- 对于方阵 $(n \times n)$ 的矩阵) A, 我们记它的行列式为 det(A).

- 下面介绍一个线性代数中的一个东西叫做行列式.
- 对于方阵 $(n \times n)$ 的矩阵) A, 我们记它的行列式为 det(A).

• 也记作
$$\begin{vmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix}$$

$$det(A) = \sum_{\sigma \in S} sgn(\sigma) \prod_{i=1}^{n} a_{i,\sigma_i}$$

- 下面介绍一个线性代数中的一个东西叫做行列式.
- 对于方阵 $(n \times n)$ 的矩阵) A, 我们记它的行列式为 det(A).

• 也记作
$$\begin{vmatrix} a_{1,1} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n,1} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix}$$

$$det(A) = \sum_{\sigma \in S} sgn(\sigma) \prod_{i=1}^{n} a_{i,\sigma_i}$$

• σ 代表一个 $1 \sim n$ 的排列, 当它有偶数个逆序数对时, $sgn(\sigma)$ 为 1, 否则为-1.

kix6

行列式的性质

Theorem

单位矩阵 / (对角线为 1, 其它位置为 0) 的行列式为 1.

Theorem

 $det(A) = det(A^T)$, A^T 为 A 的转置矩阵, $A^T[i][j] = A[j][i]$.

Theorem

如果 A 的某一行或某一列全为 O, 那么 det(A) = 0.

Theorem

如果 A 的某一行或某一列相等, 那么 det(A) = 0.

更高级的性质

Theorem

交换 A 的某一行或某一列, det(A) 的值变为原来的相反数.

Theorem

$$\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{k,1} + b_1 & a_{k,2} + b_2 & \cdots & a_{k,n} + b_n \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{k,1} & a_{k,2} & \cdots & a_{k,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} + \begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ b_1 & b_2 & \cdots & b_n \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix}$$

Theorem

更高级的性质

Theorem

$$\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{i,1} + a_{j,1} & a_{i,2} + a_{j,2} & \cdots & a_{i,n} + a_{j,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{i,1} & a_{i,2} & \cdots & a_{i,n} \\ \vdots & \ddots & & \vdots \\ a_{n,1} & a_{n,2} & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix}$$

Theorem

$$\begin{vmatrix} a_{1,1} & a_{1,2} & \cdots & a_{1,n} \\ 0 & a_{2,2} & \cdots & a_{2,n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{n,n} \end{vmatrix} = \prod_{i=1}^{n} a_{i,i}$$

怎么求

• 怎么求行列式呢?

怎么求

- 怎么求行列式呢?
- 高斯消元就是把一个矩阵变成一个上三角矩阵. 所以可以用高斯消元来求行列式的值.

怎么求

- 怎么求行列式呢?
- 高斯消元就是把一个矩阵变成一个上三角矩阵. 所以可以用高斯消元来求行列式的值.
- 每次将某一行的 *K* 倍加到另一行去, 行列式的值不会变, 可以利用这个性质把矩阵变成上三角矩阵, 然后就能计算了.

• Q: 为什么不给证明.

- Q: 为什么不给证明.
- A: Hanc marginis exiguitas non caperet.

- Q: 为什么不给证明.
- A: Hanc marginis exiguitas non caperet.
- Q: 行列式又有什么用.

- Q: 为什么不给证明.
- A: Hanc marginis exiguitas non caperet.
- Q: 行列式又有什么用.
- A: 行列式是线性代数中的一个重要概念, 有些问题利用行列式能很好解决.

- Q: 为什么不给证明.
- A: Hanc marginis exiguitas non caperet.
- Q: 行列式又有什么用.
- A: 行列式是线性代数中的一个重要概念, 有些问题利用行列式能很好解决.
- vjudge 上面有一些练习, 请大家注册一个以自己名字拼音为用户名的用户, 并完成练习. 网址https://vjudge.net/contest/204353.

- Q: 为什么不给证明.
- A: Hanc marginis exiguitas non caperet.
- Q: 行列式又有什么用.
- A: 行列式是线性代数中的一个重要概念, 有些问题利用行列式能很好解决.
- vjudge 上面有一些练习, 请大家注册一个以自己名字拼音为用户名的用户, 并完成练习. 网址https://vjudge.net/contest/204353.
- 证明都很简单, 可以自己想想. 实在想不出再来问我.