## PHƯƠNG PHÁP GAUSS GIẢI HỆ PHƯƠNG TRÌNH

Thực hiện: Đỗ Trung Tuyến - 20206312

- 1. Nội dung phương pháp
- Phương pháp Gauss là việc thực hiện những phép biến đổi tương đương trên ma trận mở rộng của hệ phương trình tuyến tính, hoặc phép thế để giải hệ phương trình này.
- Ta tách hệ phương trình thành dạng ma trận: A.X=B
- ⇒ Xây dựng được ma trận bổ sung

$$\bar{A} = \begin{bmatrix} a11 & a12 & \dots & a1n & b1 \\ a21 & a22 & \dots & a2n & b2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \dots & \vdots \\ am1 & am2 & \dots & amn & bm \end{bmatrix}$$

- Thực hiện phương pháp Gauss theo 2 quá trình
  - + Quy trình thuận
  - + Quy trình nghịch
- ⇒ Nghiệm của hệ phương trình
- 2. Thuật toán

Input: Ma trận bổ sung

Output: Nghiệm của hệ phương trình đã cho

Quy trình thuận: Biến đổi ma trận về dạng bậc thang: Cho i = 1; j = 1

Bước 1: Tìm phần tử khác 0 đầu tiên

- Lặp liên tục đến khi a<sub>[i][j]</sub> khác 0 thì dừng:
- + Nếu  $a_{[i][j]}=0$  thì tăng i sau đó kiểm tra nếu i=m+1 thì cho i=1 tăng j và lúc này nếu j=n+2 thì dừng vòng lặp (đã xét hết ma trận mà vẫn là số 0).
- Sau khi dừng vòng lặp thì có được vị trí đầu tiên của ma trận

khác 0 ( $a_{[i][j]} \neq 0$  với j bé nhất, i bé nhất)

- Nếu i ≠ 1 thì đảo hàng i và 1.
  Bước 2: Bắt đầu lặp từ cột thứ j vừa tìm được ở trên
- Vòng lặp for từ j tìm được ở bước 1, tăng j đến n+1:
  - + Vòng lặp với hàng i, i=2 đến i=m, nếu  $a_{[i][j]}$  khác 0 thì bắt đầu tìm hàng k để khử hàng hiện tại:
- 1. Khởi tạo một biến flag = false
- 2. vòng lặp for k = i 1 đến k = 1:

Nếu  $a_{[k][j]}$  khác 0 và  $a_{[k][0]} = j - 1$  thì gán flag = true và thoát vòng lặp.

- 3. Nếu flag = true thì:
- a. gán ratio =  $a_{[i][j]} / a_{[k][j]}$
- b. Chạy vòng lặp for z=j đến z=n+1, gán  $a_{[i][z]}=a_{[i][z]}-ratio*a_{[k][z]}$
- 4. Sau khi khử xong cột, sắp xếp lại hàng thành dạng bậc thang.

**Chú ý:** Ở đây ta có sử dụng gói sắp xếp: <u>Gói sắp xếp</u>: (sắp xếp từ hàng i trở xuống)

updatezeros(i): (cập nhật lại số số 0 ở đầu hang kể từ hàng i trở xuống)

Sau đó bắt đầu sắp xếp

Vòng lặp for từ  $z = i \, \text{đến } z < m$ 

Gán MIN = z, vòng lặp for từ k = z + 1 đến  $k \le m$ , nếu  $a_{[k][0]} < a_{[MIN][0]}$  thì cho MIN = k, sau khi tìm được hàng có số số 0 nhỏ nhất là hàng MIN đổi chỗ hàng  $a_{[MIN]}$  với hàng  $a_{[z]}$ .

## +) Quy trình nghich:

Phần 1: Xác định loại nghiệm Cho rank  $A = \text{rank } \overline{A} = \text{m}$ 

Vòng lặp for từ i = m đến 1, nếu  $a_{[i][0]} = n$  (hàng i full 0) thì:

Giảm rank A, nếu  $a_{[i][n+1]} = 0$  thì giảm rank  $\overline{A}$ 

ngược lại thì hàng i có phần tử khác 0, dừng vòng lặp và ta có rank A.

Nếu rank  $A = \text{rank } \overline{A} < \text{n là Vô số nghiệm}$ 

Nếu rank  $A = \text{rank } \overline{A} = \text{n là Nghiệm duy nhất}$ 

Còn lại là Vô nghiệm. → In ra "vô nghiệm".

Phần 2: Tìm ra nghiệm (Hệ có nghiệm) Tạo gói tìm nghiệm cho 3TH:

- + Nghiệm duy nhất
  - ⇒ In ra nghiệm
- + Vô số nghiệm
- + Thế nghiệm này bằng nghiệm kia

Thu được vecto nghiệm, sau đó in ra nghiệm.

- II. Ví du
- 1.Hpt có duy nhất một nghiệm:

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 = 3 \\ 2x_1 - x_2 + 2x_3 = -3 \\ x_1 - 3x_2 - 3x_3 = -5 \end{cases}$$

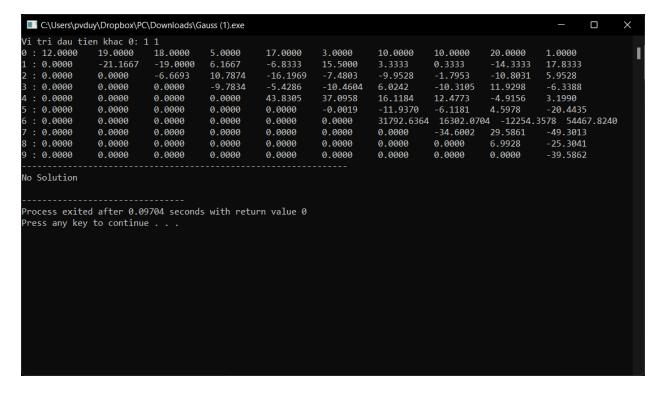
```
3 3
1 1 -1 1
0 1 0 3
0 0 1 -1
```

2.Hệ cấp 10x9, TH hệ phương trình vô nghiệm

12	19	18	5	17	3	10	10	20	1
14	1	2	12	13	19	15	12	9	19
14	14	7	19	1	2	3	10	7	14
15	2	1	6	4	7	19	2	19	15
7	18	1	14	11	3	5	1	1	4
18	4	5	15	5	12	2	6	19	1
14	19	2	12	16	1	12	3	9	16
6	5	12	20	7	15	17	7	7	14
17	2	4	20	12	5	6	4	17	3
14	4	15	9	10	17	20	5	14	14

```
10 9
12 19 18 5 17 3 10 10 20 1
14 1 2 12 13 19 15 12 9 19
14 14 7 19 1 2 3 10 7 14
15 2 1 6 4 7 19 2 19 15
7 18 1 14 11 3 5 1 1 4
18 4 5 15 5 12 2 6 19 1
14 19 2 12 16 1 12 3 9 16
6 5 12 20 7 15 17 7 7 14
17 2 4 20 12 5 6 4 17 3
14 4 15 9 10 17 20 5 14 14
```

Đầu ra:



3.

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + 3x_3 + 5x_4 = 0 \\ 2x_1 + 4x_2 + 6x_3 + 7x_4 = 0 \\ 3x_1 + 6x_2 + 5x_3 + 4x_4 = 0 \end{cases}$$

3 4 1 2 3 5 0 2 4 6 7 0 3 6 5 4 0

Đầu vào:

Đầu ra:

