

提高算法班

向量、矩阵、高斯消元

Mas

向量



既有大小又有方向的量称为 向量(Vector), 如力、速度、加速度、位移等(可用有向线段来表示向量)

n 维向量 \vec{a} 由 n 个 **分量**, 其中第 i 个维度为 a_i ($a_i \in \mathbb{R}$)

可表示为(列向量)

$$\vec{a} = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \cdots \\ a_{n-1} \\ a_n \end{bmatrix}$$

或(行向量)

$$\vec{a} = [a_1 \quad a_2 \quad \cdots \quad a_{n-1} \quad a_n]$$

n 维向量可理解为 n 维空间中的一个点 (2 维向量可理解为平面中的一个点)

两个向量相等当且仅当它们维度相同且各分量都相等

向量加法



对于两个
$$n$$
维向量 $\vec{a} = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \cdots \\ a_{n-1} \\ a_n \end{bmatrix}$ 和 $\vec{b} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \cdots \\ b_{n-1} \\ b_n \end{bmatrix}$ 有

$$\vec{a} + \vec{b} = \begin{bmatrix} a_1 + b_1 \\ a_2 + b_2 \\ \cdots \\ a_{n-1} + b_{n-1} \\ a_n + b_n \end{bmatrix}$$

对于任意向量 a,b,c 满足如下规则

$$a + b = b + a$$
$$a + b + c = a + (b + c)$$

向量数乘



对于
$$n$$
 维向量 $\vec{a} = \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ \cdots \\ a_{n-1} \\ a_n \end{bmatrix}$ 和任意实数 λ 有

$$\lambda \vec{a} = \begin{bmatrix} \lambda a_1 \\ \lambda a_2 \\ \cdots \\ \lambda a_{n-1} \\ \lambda a_n \end{bmatrix}$$

对于任意向量 a,b 和任意实数 λ,μ 满足如下规则

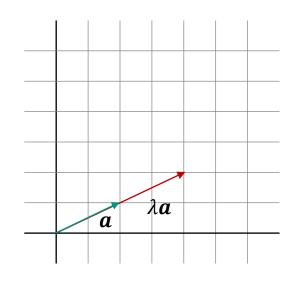
$$\lambda(\mu \mathbf{a}) = (\lambda \mu) \mathbf{a}$$

$$(\lambda + \mu)\mathbf{a} = \lambda\mathbf{a} + \mu\mathbf{a}$$

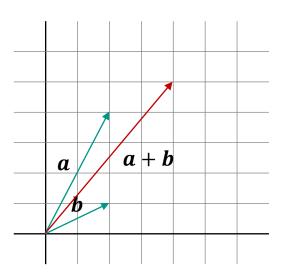
$$\lambda(\boldsymbol{a}+\boldsymbol{b})=\lambda\boldsymbol{a}+\lambda\boldsymbol{b}$$







向量数乘



向量加法

线性组合



若干个相同维度 a_1 , a_2 , a_3 , …, a_n 组成的集合 $\mathcal A$ 称为 **向量组**,记为 $\mathcal A=\{a_1,a_2,a_3,\cdots,a_n\}$ 如

$$\{\mathbf{R}, \mathbf{G}, \mathbf{B}\} = \left\{ \begin{bmatrix} 255\\0\\0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0\\255\\0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0\\0\\255 \end{bmatrix} \right\}$$

给定向量组 $\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \dots, a_n\}$ 和向量 b, 若存在一组实数 $k_1, k_2, k_3, \dots, k_n$ 使得

$$\boldsymbol{b} = k_1 \boldsymbol{a_1} + k_2 \boldsymbol{a_2} + k_3 \boldsymbol{a_3} + \dots + k_n \boldsymbol{a_n}$$

那么称向量 b 能由向量组 A 线性表示,或称向量 b 是向量组 A 的 线性组合

如向量组
$$\mathcal{A} = \{R, G, B\} \left\{ \begin{bmatrix} 255 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 255 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 255 \end{bmatrix} \right\}$$
那么向量 $\mathcal{C} = \begin{bmatrix} 0 \\ 255 \\ 255 \end{bmatrix}$ 为向量组 \mathcal{A} 的线性组合

显然零向量 0 能被与其同维度的向量组线性表示

线性相关/线性无关



给定向量组 $\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n\}$, 若存在 **不全为0** 的实数 $k_1, k_2, k_3, \cdots, k_n$ 使得

$$k_1 a_1 + k_2 a_2 + k_3 a_3 + \dots + k_n a_n = 0$$

则称向量组 A 是 **线性相关** 的,否则称向量组 A 是 **线性无关** 的

若向量组 & 线性无关,说明其中的向量相互不能线性表示

如 R, G, B 彼此不能线性表示,因此向量组 $A = \{R, G, B\}$ 是线性无关的

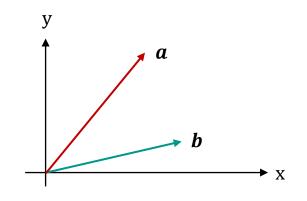
若向量组 & 线性相关,说明其中的向量可以相互线性表示

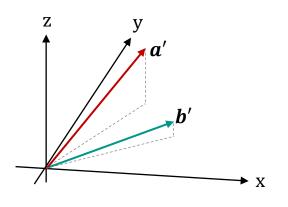
如 C 可由 R, G, B 线性表示 , 因此向量组 $A = \{R, G, B, C\}$ 是线性相关的

A 为n 维向量组那么

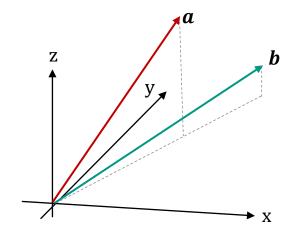


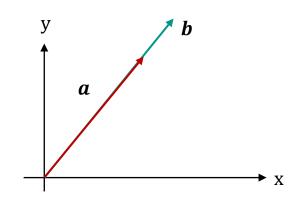






二维平面中 {**a**, **b**} 线性无关 升维后 {**a**', **b**'} 依然 线性无关





三维空间中 {**a**, **b**} 线性无关 降维后其投影 {**a**', **b**'} 线性相关

向量空间



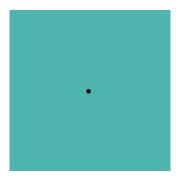
设 ν 为一非空向量组且 ν 对于向量的加法及数乘两种运算封闭,那么就称 ν 为**向量空间**所谓封闭,是指在 ν 中向量进行数乘和加减其结果依然在 ν 中,即

- 若 $a \in \mathcal{V}$, $b \in \mathcal{V}$,则 $a + b \in \mathcal{V}$

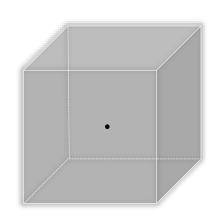
所有n维向量构成的集合是一个向量空间 \mathbb{R}^n

如





$$\mathbb{R}^2 = \{(x_1, x_2) | x_1, x_2 \in \mathbb{R}\}$$



$$\mathbb{R}^3 = \{(x_1, x_2, x_3) | x_1, x_2, x_3 \in \mathbb{R}\}$$

张成空间



向量组 $\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n\}$ 其所有线性组合构成的集合为向量空间

也称为向量组 A 的 张成空间

记为

$$\mathrm{span}(a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n) = \{k_1 a_1 + k_2 a_2 + k_3 a_3 + \cdots + k_n a_n, k_{1,2,\cdots,n} \in \mathbb{R}\}$$

也称 $\operatorname{span}(a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n)$ 为向量组 $\mathcal A$ 张成

如

向量组
$$\left\{ m{u} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, m{v} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}, m{w} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix} \right\}$$
那么

$$\mathbb{R}^3 = \operatorname{span}(\boldsymbol{u}, \boldsymbol{v}, \boldsymbol{w})$$

向量的秩



有向量组 \mathcal{A} ,在 \mathcal{A} 中能选出r个向量 a_1 , a_2 , a_3 , \cdots , a_r 满足 \mathbb{I}

- 向量组 $\mathcal{A}' = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_r\}$ 线性无关
- 向量组 \mathcal{A} 中任意 r+1 个向量都线性相关

那么称向量组 \mathcal{A}' 是向量组 \mathcal{A} 的一个 **最大线性无关组**,简称 最大无关组

向量组 \mathcal{A} 的最大无关组为 $\mathcal{A}' = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_r\}$

 \mathcal{A}' 的向量个数 r 称为向量组 \mathcal{A} 的**秩**, 记做 $\operatorname{rank}(\mathcal{A})$ 或 $\operatorname{r}(\mathcal{A})$

如
$$\mathcal{A} = \{R, G, B, C\} = \left\{ \begin{bmatrix} 255 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 255 \\ 0 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 255 \end{bmatrix}, \begin{bmatrix} 0 \\ 255 \\ 255 \end{bmatrix} \right\}$$
,那么 $\{R, G, B\}$ 和 $\{R, G, C\}$ 都为向量组 \mathcal{A} 的最大无关组

即

向量空间的基 & 坐标



已知 ν 为向量空间,若其中的某向量组

$$\mathcal{A} = \{a_1$$
 , a_2 , a_3 , \cdots , $a_n\}$

是 ν 的最大无关组,那么向量组A被称为向量空间 ν 的一个基

向量空间的基并不唯一

假设 $\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n\}$ 是向量空间 \mathcal{V} 的一个基,则 \mathcal{V} 中每个向量 \mathcal{X} 可唯一地表示为:

$$\mathbf{x} = k_1 \mathbf{a_1} + k_2 \mathbf{a_2} + k_3 \mathbf{a_3} + \dots + k_n \mathbf{a_n}$$

其中 $k_{1,2,\cdots,n} \in \mathbb{R}$, 上式的系数可以组成向量

$$[x]_{\mathcal{A}} = \begin{bmatrix} k_1 \\ k_2 \\ \dots \\ k_n \end{bmatrix}$$

将其称为x在基A下的坐标向量,或者简称为x在基A下的**坐标**





对于 \mathbb{R}^n 都有**自然基**

$$\mathcal{E}: \boldsymbol{e_1} = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}, \boldsymbol{e_2} = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ \dots \\ 0 \end{bmatrix}, \dots, \boldsymbol{e_n} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \dots \\ 1 \end{bmatrix}$$

向量 №2 的自然基对应平面直角坐标系

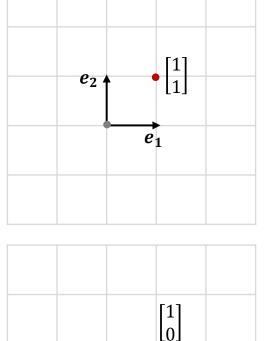
向量
$$x$$
的表示与在自然基下坐标表示相同,即 $x=\begin{bmatrix}x_1\\x_2\\...\\x_n\end{bmatrix}$ $[x]_{\varepsilon}=\begin{bmatrix}x_1\\x_2\\...\\x_n\end{bmatrix}$

当然有 **非自然基** 如

$$\mathcal{M}$$
: $m_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$, $m_2 = \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \end{bmatrix}$

若向量空间 ν 的基为

$$\mathcal{A} = \{a_1, a_2, a_3, \cdots, a_n\}$$



 m_2

则 rank(A) 称为 向量空间V 的**维度**, 或者称 V 为 rank(A) 维向量空间

向量点积



向量
$$x = \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \dots \\ x_n \end{bmatrix}$$
, $y = \begin{bmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \dots \\ y_n \end{bmatrix}$ 的**点积**定义为

$$x \cdot y = x_1 y_1 + x_2 y_2 + \dots + x_n y_n = \sum_{i=1}^{n} x_i y_i$$

点积还被称为数量积或者标量积,因为两向量点积运算后的结果是数量(标量)

向量的模(长度)

$$||a|| = \sqrt{a \cdot a}$$

模为 0 的向量称为 **零向量** 记为 $\overrightarrow{0}$, 模为 1 的向量称为 **单位向量** 记为 \overrightarrow{e}

向量夹角

$$\cos\theta = \frac{\boldsymbol{a} \cdot \boldsymbol{b}}{||\boldsymbol{a}|| \, ||\boldsymbol{b}||}$$





题目描述

向量可用若干个分量描述,如二维向量 $ec{v}$

$$\vec{v} = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$$

其几何意义可理解为二面平面上从原点出发,其 x 轴增量为 1 ,其 y 轴增量为 2

n 维向量其第 i 个维度的增量为 p_i .

对于两个 n 维向量 $\vec{v_1}$, $\vec{v_2}$

其中

$$ec{v_1} = egin{bmatrix} a_1 \ a_2 \ \cdots \ a_{n-1} \ a_n \end{bmatrix} ec{v_2} = egin{bmatrix} b_1 \ b_2 \ \cdots \ b_{n-1} \ b_n \end{bmatrix}$$
 由于 $\mathrm{acos}(-1) = \pi$,可取该值计算

定义向量 $ec{v_1}$ 与向量 $ec{v_2}$ 内积计算规则如下

$$ec{v_1} \cdot ec{v_2} = \sum_{i=1}^n (a_i imes b_i)$$
 第二行输入 n 个整数表示向量 $ec{v_1}$

定义向量 $ec{v_1}$ 的长度 $|ec{v_1}|$ 计算规则如下

$$|ec{v_1}| = \sqrt{\sum_{i=1}^n a_i^2}$$

对于两个向量 $ec{v_1}$ 与向量 $ec{v_2}$ 可按照如下规则计算其夹角 heta 余弦值

$$\cos\theta = \frac{\vec{v_1} \cdot \vec{v_2}}{|\vec{v_1}| \times |\vec{v_2}|}$$

再根据余弦值计算出夹角 heta

$$\theta = \frac{a\cos(\cos\theta)}{\pi} \times 180$$

其中 $a\cos$ 为余弦函数的反函数, C++ 中函数签名如下

第三行输入 n 个整数表示向量 $ec{v}_2$

数据规模

对于 32% 的数据 $1 \le n \le 100, -10^3 \le x, y, p_i \le 10^3$ $|ec{v_1}| = \sqrt{\sum_{i=1}^n a_i^2}$ 物出俗式 $\|ec{v_1}\| = \sqrt{\sum_{i=1}^n a_i^2}$ 输出一个实数表示 $ec{v_1} \cdot ec{v_2}$ 的夹角 heta ,结果保留两位小数 对于全部的数据 $1 \leq n \leq 10^3, -10^4 \leq x, y, p_i \leq 10^4$





英国数学家 阿瑟·凯莱 在 1858 年的《矩阵理论纪要》的论文中提出: 对于线性方程组:

$$\begin{cases} x + 2y = 3\\ 3x + 4y = 5 \end{cases}$$

其中未知数名称 x,y 并不重要,所以将未知数系数提出用一种称为 **矩阵**(Matrix) 的紧凑形式表示将其系数提出得到 **系数矩阵**(Coefficient matrix)

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix}$$

若将等式右边式子一并提出得到 增广矩阵(Augmented matrix)

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$





由于 $n \times m$ 个数值 a_{ij} ($1 \le i \le n$, $1 \le j \le m$) 排成 n 行 m 列的数表称为 n 行 m 列矩阵

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$

上述矩阵还可记为 $A = (a_{ij})$

为表示矩阵 A 的行列数 $n \times m$ 的矩阵也记为 $A_{n \times m}$

矩阵 A 的第 i 行可看作行向量用 a_{i*} 表示, 矩阵 A 的第 j 列可看作列向量用 a_{*j} 表示

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \ddots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} \quad a_{i*}$$

$$a_{*j}$$



零矩阵

矩阵元素都为0时,称矩阵零矩阵(Zero matrix),记为0

方阵

矩阵行数与列数相同都为 n 时, 称矩阵为 n 阶矩阵或 n 阶 方阵(Square matrix), 记为 A_n

主对角线

方阵中行数等于列数的元素构成主对角线

对角矩阵

主对角线之外的元素均为 0 的方阵称为 对角矩阵(Diagonal matrix), 如

$$\mathbf{A}_n = \begin{bmatrix} \lambda_1 & 0 & 0 \\ 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \lambda_n \end{bmatrix}$$

简记为

$$A_n = diag\{\lambda_1, \dots, \lambda_n\}$$



单位矩阵

若对角矩阵对角线上元素都为 1 则将方阵称为单位矩阵, 记为 I 或 E

对称矩阵

若i行j列的元素与j行i列的元素相等,则将方阵称为对称矩阵

三角矩阵

若方阵主对角线左下方的元素均为 0, 称为上三角矩阵

若方阵主对角线右上方的元素均为 0, 称为下三角矩阵

$$\begin{bmatrix} * & * & * & * \\ 0 & * & * & * \\ 0 & 0 & * & * \\ 0 & 0 & 0 & * \end{bmatrix} \qquad \begin{bmatrix} * & 0 & 0 & 0 \\ * & * & 0 & 0 \\ * & * & * & 0 \\ * & * & * & * \end{bmatrix}$$



行阶梯矩阵

非零矩阵若满足

- 非零行在零行(若存在的话)的上面
- 非零行的首项系数称作 主元 (Pivot elemen)

即最左边的首个非零元素严格比上面行的首项系数更靠右

则被称为 行阶梯矩阵(Row echelon form)

如

$$\begin{bmatrix} a & * & * & * & * \\ 0 & 0 & b & * & * \\ 0 & 0 & 0 & c & * \end{bmatrix}$$



行最简形矩阵

若 A 是行阶梯形矩阵并满足:

- 主元为 1
- 除主元外,其所在列的其它元素均为 0

则被称为 行最简矩阵(Reduced row echelon form)

如

$$\begin{bmatrix} 1 & * & * & * & * \\ 0 & 0 & 1 & * & * \\ 0 & 0 & 0 & 1 & * \end{bmatrix}$$

矩阵加减



两个行列数相同的矩阵 A,B 可进行加减

$$A \pm B = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix} \pm \begin{bmatrix} b_{11} & b_{12} & \cdots & b_{1m} \\ b_{21} & b_{22} & \cdots & b_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ b_{n1} & b_{n2} & \cdots & b_{nm} \end{bmatrix}$$

$$= \begin{bmatrix} a_{11} \pm b_{11} & a_{12} \pm b_{12} & \cdots & a_{1m} \pm b_{1m} \\ a_{21} \pm b_{21} & a_{22} \pm b_{22} & \cdots & a_{2m} \pm b_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} \pm b_{n1} & a_{n2} \pm b_{n2} & \cdots & a_{nm} \pm b_{nm} \end{bmatrix}$$

对于行列数相同的矩阵 A, B, C 满足如下规则

$$A \pm B = B \pm A$$

$$(A \pm B) \pm C = A \pm (B \pm C)$$





对于矩阵 A 与任意实数 λ 有

$$\lambda A = A\lambda = \begin{bmatrix} \lambda a_{11} & \lambda a_{12} & \cdots & \lambda a_{1m} \\ \lambda a_{21} & \lambda a_{22} & \cdots & \lambda a_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ \lambda a_{n1} & \lambda a_{n2} & \cdots & \lambda a_{nm} \end{bmatrix}$$

对于矩阵
$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & \cdots & a_{2m} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{n1} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$$
,那么 $\begin{bmatrix} a_{11} & \cdots & a_{n1} \\ a_{12} & \cdots & a_{n2} \\ \cdots & \cdots & \cdots \\ a_{1n} & \cdots & a_{nm} \end{bmatrix}$ 称为矩阵 A 的 **转置**,记 A^T

对于矩阵 A,B 与任意实数 λ 满足如下规则

$$(A^{T})^{T} = A$$
$$(A + B)^{T} = A^{T} + B^{T}$$
$$(\lambda A)^{T} = \lambda A^{T}$$



对于线性方程组

$$\begin{cases} x + 2y = 3 \\ 3x + 4y = 5 \end{cases} \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix}$$

考虑求解

- 将 方程 x + 2y = 3 乘 -3 得到 新方程 -3x 6y = -9
- 将新方程 -3x 6y = -9 与 3x + 4y = 5 相加得到 -2y = -4

上述过程描述过于繁琐,将增广矩阵第一行记为 $r_1 = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \end{bmatrix}$ 第二行记为 $r_2 = \begin{bmatrix} 3 & 4 & 5 \end{bmatrix}$

上述过程可描述为

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_2' = -3r_1 + r_2} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -2 & -4 \end{bmatrix}$$



上述过程包含了两步

- 增广矩阵第一行不变,即 $r_1' = r_1$
- 增广矩阵第二行改变, 即 $r_2' = -3r_1 + r_2$

阿瑟·凯莱规定下列运算得到 r_1

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = 1 \times \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} + 0 \times \begin{bmatrix} 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \end{bmatrix}$$

阿瑟·凯莱规定下列运算得到 r_2

$$\begin{bmatrix} -3 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = -3 \times \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \end{bmatrix} + 1 \times \begin{bmatrix} 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 & -2 & -4 \end{bmatrix}$$

阿瑟·凯莱规定, 把第一行运算的结果放在第一行, 把第二行运算的结果放在第二行

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -3 & 1 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -2 & -4 \end{bmatrix}$$

这就是 矩阵乘法 (Matrix multiplication) 的最初定义



那么线性方程组 求解过程可描述为

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} \xrightarrow{r'_{2} = -3r_{1} + r_{2}} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -3 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -2 & -4 \end{bmatrix}$$

$$\xrightarrow{r'_{1} = 1r_{1} + 0r_{2}}$$

$$\xrightarrow{r'_{2} = 0r_{1} - \frac{1}{2}r_{2}} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -0.5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & -2 & -4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

$$\xrightarrow{r'_{1} = r_{1} - 2r_{2}}$$

$$\xrightarrow{r'_{2} = 0r_{1} + 1r_{2}} \begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$

可描述为
$$\begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$
 $\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -0.5 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -3 & 1 \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix}$

而

$$\begin{bmatrix} 1 & -2 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & -0.5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -3 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 1.5 & -0.5 \end{bmatrix}$$

整个求解过程即为

$$\begin{bmatrix} -2 & 1 \\ 1.5 & -0.5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 3 & 4 & 5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 2 \end{bmatrix}$$



设矩阵 $A=(a_{ij})$ 为— $n\times p$ 的矩阵 , 矩阵 $B=(b_{ij})$ 为— $p\times m$ 的矩阵 矩阵 $C=(c_{ij})$

$$c_{ij} = a_{i*} \cdot b_{*j} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + \dots + a_{ik}b_{kj} = \sum_{k=1}^{p} a_{ik} \times b_{kj}$$

将乘积记为 C = AB, 如

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} [1 & 2] \cdot [5 & 7] & [1 & 2] \cdot [6 & 8] \\ [3 & 4] \cdot [5 & 7] & [3 & 4] \cdot [6 & 8] \end{bmatrix}$$
$$= \begin{bmatrix} 1 \times 5 + 2 \times 7 & 1 \times 6 + 2 \times 8 \\ 3 \times 5 + 4 \times 7 & 3 \times 6 + 4 \times 8 \end{bmatrix}$$
$$= \begin{bmatrix} 19 & 22 \\ 43 & 50 \end{bmatrix}$$



行观点视角

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \quad \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 19 & 22 \\ 43 & 50 \end{bmatrix}$$

列观点视角

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \quad \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 19 & 22 \\ 43 & 50 \end{bmatrix}$$

点积视角

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \times 5 + 2 \times 7 & ? \\ ? & ? \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 19 & 1 \times 6 + 2 \times 8 \\ ? & ? \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 19 & 22 \\ 3 \times 5 + 4 \times 7 & ? \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{bmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 5 & 6 \\ 7 & 8 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 19 & 22 \\ 43 & 3 \times 6 + 4 \times 8 \end{bmatrix}$$



矩阵 A,B 相乘, 遵循如下规则

- $n \times p$ 的矩阵只能和 $p \times m$ 矩阵相乘
- 相乘后的矩阵大小为 $n \times m$

对于能够相乘的矩阵 A,B,C 和任意实数 λ 满足如下运算规则

$$\lambda(AB) = (\lambda A)B = A(\lambda B)$$
$$(AB)C = A(BC)$$
$$A(B+C) = AB + AC$$
$$(AB)^{T} = B^{T}A^{T}$$

矩阵乘法不一定满足交换律

#911、矩阵乘法



题目描述

分别给定 n imes p 和 p imes m 的两个矩阵 A 和 B 求 A imes B

输入格式

第一行三个正整数 n, p, m ,表示矩阵的长宽

之后的 n 行,每行 p 个整数,表示矩阵 A

之后的 p 行,每行 m 个整数,表示矩阵 B

输出格式

输出 n 行,每行 m 个整数,表示矩阵 $A \times B$

每个数模 10^9+7 输出

数据范围与提示

对于全部的数据 $1 \leq n, p, m \leq 500, -10^9 \leq A_{i,j}, B_{i,j} \leq 10^9$

矩阵的幂



若 A 为方阵 $k \in \mathbb{N}$

$$A^{0} = I$$

$$A^{1} = A$$

$$A^{2} = A^{1}A^{1}$$

$$A^{3} = A^{1}A^{1}A^{1} = A^{2}A^{1}$$

$$\cdots$$

$$A^{k+1} = A^{k}A$$

由于矩阵乘法满足结合律

$$A^{k} = \begin{cases} I, & k = 0\\ \frac{k}{2}A^{\frac{k}{2}}, & 2 \mid k\\ A^{k-1}A, & \text{else} \end{cases}$$

求解矩阵幂次,同样可以使用二分快速幂进行优化

对于 $n \times n$ 方阵 求解 k 次幂 时间复杂度 $O(n^3 \log k)$

#801、Fibonacci 第 n 项



题目描述

大家都知道 Fibonacci 数列

$$f_1 = 1, f_2 = 1, f_3 = 2, f_4 = 3, \dots, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

现在问题很简单,输入 n 和 m

 $\# f_n \mod m$

输入格式

输入n, m

输出格式

输出 $f_n \mod m$

数据范围与提示

对于 100% 的数据, $1 \leq n \leq 2 imes 10^9, 1 \leq m \leq 10^9 + 10$

#801、Fibonacci 第 n 项



构造一个
$$2 \times 1$$
 的矩阵 $F_n = \begin{bmatrix} f_n \\ f_{n-1} \end{bmatrix}$, 考虑将其变为 $F_{n+1} = \begin{bmatrix} f_{n+1} \\ f_n \end{bmatrix}$

不难发现

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1}$$
$$f_n = f_n$$

构造一个 2 × 2 的矩阵 $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$, 那么有

$$F_{n+1} = AF_n = AAF_{n-1} = \cdots$$

即
$$F_{n+1} = A^n F_1$$
,显然 $F_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$

使用矩阵快速幂加速递推即可,时间复杂度 $O(2^3 \times \log n)$

802、Fibonacci 前 n 项和



题目描述

大家都知道 Fibonacci 数列吧

$$f_1 = 1, f_2 = 1, f_3 = 2, f_4 = 3, \dots, f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

现在问题很简单,输入 n, m

求 $\{f_n\}$ 的前 n 项和 $S_n \mod m$

输入格式

输入n, m

输出格式

輸出前 n 项和 $S_n \mod m$

数据范围与提示

对于 100% 的数据, $1 \leq n \leq 2 \times 10^9, 1 \leq m \leq 10^9 + 10$





构造一个
$$3 \times 1$$
 的矩阵 $F_n = \begin{bmatrix} S_{n-1} \\ f_n \\ f_{n-1} \end{bmatrix}$,考虑将其变为 $F_{n+1} = \begin{bmatrix} S_n \\ f_{n+1} \\ f_n \end{bmatrix}$

不难发现

$$S_n = S_{n-1} + f_n$$

$$f_{n+1} = f_n + f_{n-1}$$

$$f_n = f_n$$

构造一个
$$3 \times 3$$
 的矩阵 $A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$,那么有

$$F_{n+1} = AF_n = AAF_{n-1} = \cdots$$

即
$$F_{n+1} = A^n F_1$$
,显然 $F_1 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix}$

使用矩阵快速幂加速递推即可,时间复杂度 $O(3^3 \times \log n)$



802、Fibonacci 前 n 项和

 f_i 表示 Fibonacci 数列第 i 项, 存在性质

$$\sum_{i=1}^{n} f_i = \overbrace{f_3 - f_2}^{f_1} + \overbrace{f_4 - f_3}^{f_2} + \dots + \overbrace{f_{n+1} - f_n}^{f_{n-1}} + \overbrace{f_{n+2} - f_{n+1}}^{f_n} = f_{n+2} - f_2 = f_{n+2} - 1$$

直接求解 $f_{n+2}-1$ 即可

类似的有

$$\sum_{i=1}^{n} f_{2i-1} = f_1 + f_4 - f_2 + \dots + f_{2n} - f_{2n-2} = f_{2n}$$

$$\sum_{i=1}^{n} f_{2i} = \left(\sum_{i=1}^{2n} f_i\right) - \left(\sum_{i=1}^{n} f_{2i-1}\right) = f_{2n+1} - 1$$

$$f_n f_{n+1} = f_n (f_n + f_{n-1}) = f_n^2 + f_n f_{n-1} = f_n^2 + f_{n-1} (f_{n-1} + f_{n-2}) = \dots = \sum_{i=1}^n f_i^2$$

802、Fibonacci 前 n 项和



若 $n,k \in \mathbb{N}^+$ 有

$$f_{n+k} = f_k f_{n+1} + f_{k-1} f_n$$

当 k = 1,2,3 时,命题成立

设 $k \le x$ 时成立, 考虑 k = x + 1 时

$$f_{n+k} = f_{n+k-1} + f_{n+k-2}$$

$$= f_{k-1}f_{n+1} + f_{k-2}f_n + f_{k-2}f_{n+1} + f_{k-3}f_n$$

$$= (f_{k-1} + f_{k-2})f_{n+1} + (f_{k-2} - f_{k-3})f_n$$

$$= f_k f_{n+1} + f_{k-1}f_n$$

命题得证

令 k=n 有

$$f_{2n} = f_n(f_{n+1} + f_{n-1}) = f_n(2f_{n+1} - f_n)$$



802、Fibonacci 前 n 项和

类似的有

$$f_{2k+1} = f_{k+(k+1)} = f_{k+1}f_{k+1} + f_kf_k = f_k^2 + f_{k+1}^2$$

借助上述性质, 也可实现分治求解 $\{f_n, f_{n+1}\}$

$$\Leftrightarrow k = \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor$$
, $\vec{x} \perp \{f_k, f_{k+1}\}$ $\vec{v} = f_k(2f_{k+1} - f_k)$, $q = f_k^2 + f_{k+1}^2$

- 若 $2 \nmid n$ 此时 q 为公式对应结果,p 恰为 f_{n-1} 结果,返回 $\{q, p+q\}$ 即可
- ・ 若 $2 \mid n$ 此时 p 为公式对应结果,q 恰为 f_{n+1} 结果,返回 $\{p,q\}$ 即可对于求解 $\{f_n,f_{n+1}\}$ 时间复杂度 $O(\log n)$

if (!n)
 return {0, 1};
 auto t = fib(n >> 1);
 LL p = t.first * (2 * t.second - t.first);
 LL q = t.first * t.first + t.second * t.second;
 if (n & 1)
 return {q, p + q};
 return {p, q};
}

pair<LL, LL> fib(LL n)





有

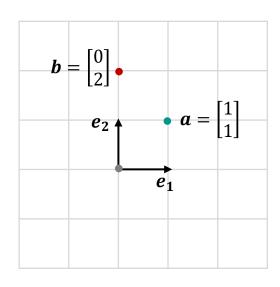
$$\underbrace{\begin{bmatrix} 1 & -1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}}_{A} \underbrace{\begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}}_{a} = \underbrace{\begin{bmatrix} 0 \\ 2 \end{bmatrix}}_{2}$$

其中 a, b 都为 \mathbb{R}^2 中的列向量

其坐标为自然基
$$e_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 0 \end{bmatrix}$$
, $e_2 = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$ 下描述

记

$$c_1 = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$$
 , $c_2 = \begin{bmatrix} -1 \\ 1 \end{bmatrix}$







根据矩阵乘法定义

$$A\boldsymbol{a} = 1\boldsymbol{c}_1 + 1\boldsymbol{c}_2 = \boldsymbol{b}$$

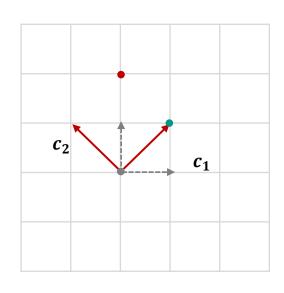
可解读为

向量a的坐标是在自然基下定义

$$a = 1e_1 + 1e_2$$
 $b = 1c_1 + 1c_2$

若保持系数不变

将自然基替换为矩阵的列向量,即可得到向量 b







消元法是指将方程组中的未知数通过有限次地变换,消去其中的某些元素,从而使问题获得解决的一种解题方法

代入消元

将某一未知数使用另外的未知数表示,代入原方程,从而消去其中一个未知数

加减消元

将方程组中一方程倍乘某常数加到另外一方程,从而消去其中一个未知数

消元法理论的核心主要如下

- 两方程互换,解不变
- - 方程乘以非零数 k ,解不变
- 一方程乘以数 k 加上另一方程,解不变

一般的消元方式,方式步骤可能不固定,往往不利于计算机实现





完成消元法需要三种操作,这些操作作用在矩阵行上,所以又称为初等行变换(Elementary row operations)

在单位阵上应用这三种初等行变换一次得到的矩阵称为 初等行矩阵(Elementary row matrix)

倍加变换 (row-addition transformations)

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_1' = r_1 + kr_2} \begin{bmatrix} 1 & k & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

倍乘变换 (row-multiplying transformations)

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_1' = kr_1} \begin{bmatrix} k & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

对换变换 (row-switch transformations)

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_1 \Leftrightarrow r_2} \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

高斯消元法



德国数学家高斯对消元法进行了思考分析,得出如下结论

- 在消元法中,参与计算和发生改变的是方程中各变量的系数
- 各变量并未参与计算,且没有发生改变
- 可以利用系数的位置表示变量,从而省略变量
- 在计算中将变量简化省略,方程的解不变

高斯消元法 虽冠以数学王子高斯之名,但各个国家的古代数学中均已涉及该方法。如中国的《九章算术》

高斯在这些结论的基础上,提出了 高斯消元法(Gaussian Elimination)

- 构造线性方程组的增广矩阵
- 将增广矩阵利用 初等行变换 转为 行阶梯矩阵
- 回带求出方程组的解





线性方程组

$$\begin{cases} x + 2y + z = 2 \\ 4y + z = 2 \\ 3x + 10y + 2z = 12 \end{cases}$$

对应 增广矩阵 为

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 3 & 10 & 2 & 12 \end{bmatrix}$$

将其化为 行阶梯矩阵

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 3 & 10 & 2 & 12 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_3' = r_3 - 3r_1} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & -1 & 6 \end{bmatrix} \xrightarrow{r_3' = r_3 - r_2} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & -2 & 4 \end{bmatrix}$$

对应方程组为

$$\begin{cases} x + 2y + z = 2 \\ 4y + z = 2 \\ -2z = 4 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} x = 2 \\ y = 1 \\ z = -2 \end{cases}$$



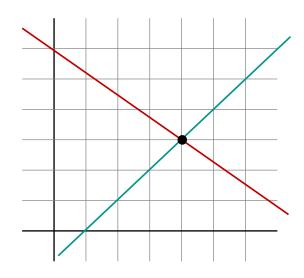


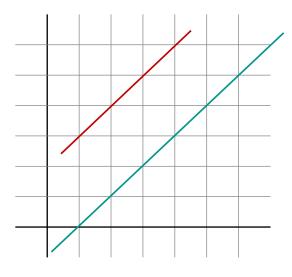
线性方程组

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 = b_2 \end{cases}$$

若将方程看作直线,方程组的解为 \mathbb{R}^2 自然基下 **交点** 坐标对应值

- 若不存在交点 (平行) 或 存在超过一个交点无解
- 若重叠 存在无穷多解
- 若存在唯一交点 存在唯一解









题目描述

已知 n 元线性—次方程组

$$\begin{cases} a_{1,1}x_1 + a_{1,2}x_2 + \dots + a_{1,n}x_n = b_1 \\ a_{2,1}x_1 + a_{2,2}x_2 + \dots + a_{2,n}x_n = b_2 \\ \dots \\ a_{n,1}x_1 + a_{n,2}x_2 + \dots + a_{n,n}x_n = b_n \end{cases}$$

请根据输入的数据,编程输出方程组的解的情况

输入格式

第一行输入未知数的个数 n

接下来 n 行,每行 n+1 个实数 表示每一个方程的系数及方程右边的值(增广矩阵)

输出格式

如果有唯一解,则输出解(小数点后保留两位小数)

如果方稈组无解輸出 No Answer

如果有无穷多实数解,输出 INF

数据范围

对于 100% 的数据, $1 \le n \le 100$

保证 $orall 1 \leq i,j \leq n$,有 $|a_{i,j}| \leq 100, |b_i| \leq 300$

```
int Gauss()
 int r = 1;
 for (int c = 1; c \leftarrow n; c++)
  int t = r;
  for (int i = r; i <= n; i++) // 寻找绝对值最大主元
   if (abs(a[i][c]) > abs(a[t][c]))
      t = i;
   if (abs(a[t][c]) < EPS)
   swap(a[r], a[t]); // 交换行
    a[r][i] /= a[r][c];
   for (int i = r + 1; i <= n; i++) // 消去下方主元对应列系数
    if (abs(a[i][c]) > EPS)
     for (int j = n + 1; j >= c; j--)
      a[i][j] -= a[i][c] * a[r][j];
   r++; // 矩阵的秩
 if (r < n + 1)
  for (int i = r; i <= n; i++)
   if (abs(a[i][n + 1]) > EPS) // 无穷多解
     return 2; // 无解
 for (int c = n - 1; c >= 1; c--) // 回代
  for (int j = n; j > c; j--)
    a[c][n + 1] -= a[c][j] * a[j][n + 1];
```





在选择主元时应挑选系数绝对值较大行

一方面可避免挑选主元系数为 0 , 另一方面在主元系数归一可避免该行后续系数过大

若后续系数过大,对其他行消去系数时可能产生精度误差(相乘时结果较大)

若在该过程中记录选出非 0 系数主元, 该数量即为矩阵的 秩

若某列 (主元) 无法选出非 0 系数, 说明 该列向量 能被 其它列向量 线性组合

最终检查行阶梯矩阵进行检查,对于某行系数全为0

- 若结果 $d \neq 0$.说明无解
- 若结果 d = 0

如增广矩阵
$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 0 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$
 对应方程组 $\begin{cases} x_1 = 2 - 2x_2 \\ x_2 = 1 \end{cases}$ 此时方程组有无穷多解

对于 x_3 这样的未知量称为**自由元**

高斯-约旦消元法



高斯-约旦消元法 (Gauss - Jordan Elimination) 步骤如下

- 构造线性方程组的增广矩阵
- 将增广矩阵利用 初等行变换 转为 行最简矩阵
- 消除各主元系数得出解

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 3 & 10 & 2 & 12 \end{bmatrix} \xrightarrow{r'_3 = r_3 - 3r_1} \begin{bmatrix} 1 & 2 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 0 & 4 & -1 & 6 \end{bmatrix} \xrightarrow{r'_1 = r_1 - \frac{r_2}{2}} \begin{bmatrix} 1 & 0 & \frac{1}{2} & 1 \\ 0 & 4 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & -2 & 4 \end{bmatrix} \xrightarrow{r'_1 = r_1 + \frac{r_3}{4}} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 2 \\ 0 & 4 & 0 & 4 \\ 0 & 0 & -2 & 4 \end{bmatrix}$$

对应方程组为

$$\begin{cases} x = 2 \\ 4y = 4 \Rightarrow \begin{cases} x = 2 \\ y = 1 \\ z = -2 \end{cases}$$



谢谢观看