W1.L1. 《数值钱特代数》), 1.1. done. 《矩阵计算》, Gener Van (oan. 《独阵代真如我记与方法》 编树多 6% 4% 价度 附地多。 数值计算 (Ax=b 线性) Vector Self eg. n个未知数,n个3程. $\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \cdots + a_{1n} x_n = b_1 \\ \begin{cases} white as Ax = b \end{cases} \end{cases}$ A=(aij) 为行数矩阵。 x=(x) xin 为解后量 b=(b,-- b)T. 为常的量

der A = o rd. 由 Cromer 改则 簡花在目椅一.

Cramer 对如

计算的阶段到前、录传· n!(n-i)次 (n-1)!(n-1) = (n-1)!(n-1)

慢用预洗 <15

数值算线

· 线性方程组的数值亦解

直接话。经过有限决定算。得到方程组加精确解。 Ch1.2 这代话。从初始向量出发。按一定计算控制和成何量序到?x(h)。 使能放义(h) = x*. x* 满足Ax=b Ch.4.5

·线性最小二乘问题 Ch3.

·线性最小二米门心 Ch 6.7

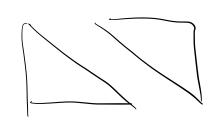
LADACK C/C++
MATLAB JUERRY

直接法) Cramer's law LUS解.

Lx=b Ux=b 第13. O(n2). 上之第二下三郎. (新代付), (国代传).

Ganss. 满无话,

清洁,作行的初等重接得(A、B)、MAX=B为AX=B的同解品程图。



$$= \begin{pmatrix} ln,k \end{pmatrix} \\ k \\ lki,k \\ ln,K \end{pmatrix}$$

$$\frac{2 \hat{A} + 3 \hat{b} + O(n^3)}{A + A \times b}$$

$$A = LU. \quad A \times b \cdot (\Rightarrow) \quad LUx = b \quad Ly = b \quad \Rightarrow y$$

$$Ux = y \Rightarrow x$$

Thm. 1.1.1

好对K作归纳讨

假生十一

双黑证明 | 若 A1,--, A山 朴奇年.

an +0 (=1, -, K-1.)

$$\Rightarrow Gauss 消去过程至分进约 k-1 等 对 和 $G(k-1)$ (=1,--, k-1) 的工艺所符
$$\Rightarrow A^{(k-1)} = L_{k-1} - L_1 A = \begin{bmatrix} A_{11}^{(k-1)} & A_{12}^{(k-1)} \\ O & A_{22} \end{bmatrix}$$$$

$$\Rightarrow A^{(k-1)} = L_{k-1} - L_1 A = \begin{bmatrix} A_{11}^{(k-1)} & A_{12}^{(k-1)} \\ O & A_{22}^{(k-1)} \end{bmatrix}$$

13 L,--, L k-1 的 k 所顺序注3阵 记为 (L)k (Lk-1)k,

$$RM([k-1]) \times ([k-1]) \times ([$$

Thm 1.1.2. 考ACR^{nxn} 的顺序33阵ACCR^{kxk} (K=1,...,m) 均非有系 M 习 [单位下36阵L CR^{nxn}和上3角阵 U CR^{nxm} s.t. A= LU.