

Notebook

INPUT 后有几个变量, $! \Rightarrow 1, 2$

BASIC程序的主要特点:

- 1、一个程序由行的序列组成，用行号编序。
一般情况下，程序从第一行开始按序列顺序执行。
2. 每行以一个行号开始，行号为大于0的整数，行号一般不连续，便于中间增补。
3. 语句包括关键词和语句体两部分。

basic 语言基本字符: 字母、数字、串字符 \rightarrow + - # . 空格

$$\pi = 3.14159 \Rightarrow PAI = 3.14159$$

空格

basic 语言常数: 数值常数, (字符)串常数 \Rightarrow K0H

$$3.8 \times 10^3 \Rightarrow 3.8E3$$
KMnO₄
$$10^{-3} \Rightarrow 1E-3$$

basic语言的变量: 数值变量, 串变量 → 多加货币符号 A\$, AA\$, A\$\$

$A \cdot A5 \cdot A(5)$

not $\rightarrow 5Y, X-5$

basic 语言函数:

$$\text{ABS}(x) \Rightarrow |x| \quad \text{ABS}(5) = 5$$
$$\text{EXP}(X) \Rightarrow e^x$$

$\text{INT}(x) \Rightarrow$ 不大于 x 的整数

$$\text{LOG}(x) \Rightarrow \ln(x)$$
$$\sin(x) \Rightarrow \sin x$$
$$\frac{\log(x)}{\log(10)} \Rightarrow \lg(x)$$
$$\cos(x) \Rightarrow \cos x$$
$$SQR(x) \Rightarrow \sqrt{x}$$

$TAN(X) \Rightarrow \underline{tg X} \rightarrow$ 弧度表示

自定义函数：DEF FNA = 表达式

↓
函数的代表

FNT变量名 ←

eg: $DEF FNP(m) = m/40$

$$\begin{array}{l} x+3 < 4 \\ \nearrow \end{array}$$

basic 语言表达式: 数值表达式, 逻辑表达式, 数关系式, 逻辑表达式

t, τ, λ, μ

or. not, \geq , \leq .

$$x+3 < 4 \quad \text{OR} \quad y+3 < 4$$

basic 命令 (关键词)

1) INPUT: 变量表, 输入语句

2) READ: 变量表, 读语句

DATA: 数据表, 数据语句

3) PRINT: 输出语句, 打印表

打印于显示屏上。常用于进行如下输出:

1. 显示或打印字符串。这时表达式是带引号的字符串。
2. 显示或打印表达式的值。
3. 空行或换行。

若PRINT语句以逗号做分隔符, 则按标准格式打印, 各打印项分别打印在不同的标准段内;

以分号做分隔符, 则紧凑格式打印, 紧接前面表达式的值打印, 不留空格。有空格为+号位置。

4) GOTO: 转移语句

5) IF ... THEN . 条件转移语句

IF ... GOTO

THEN 后跟非GOTO语句

6) GOSUB RETURN : 子程序

GOSUB - 行号 \Rightarrow 调用子程序

RETURN \Rightarrow 回归

7) DIM : 定义数组

数组必须由DIM定义, 否则 $A(N)$ 为变量, 变量 $0 - N$

8) FOR NEXT 循环语句

Eg. FOR I = N1 TO N2 STEP $\underbrace{N3}$
 \downarrow
... $N3=1$ 可省略

NEXT I

二. 排序方法

① 选择法排序:

但把 \leftarrow 一个变量的值赋给另一个变量后, 原变量 \rightarrow 仍存在, 其值不变。因此, 按上述步骤, 经比较在数组

② 选择交换法:

↓
进行 $N-1$ 次比较
余下的 $A(N)$ max

• 选择法需要两个数组, 在第一次比较后, 如果不把最小者放入 $B(1)$ 中, 而是令它与 $A(1)$ 互换位置。这样, 数组 B 不再需要。在第二次比较时, 因 $A(1)$ 已是最小者, 故比较只需在 $A(2)$ 与 $A(N)$ 间进行。比较后再将其最小者与 $A(2)$ 互换位置……。

完全相同

③ 交换法排序: $A(I)$ 与 $A(I+1) \sim A(N)$ 比较, 若 $< A(I)$, 立即互换

④ 下沉法排序: 依次比较相邻元素, 比较后如需则立即互换

三. 方程求根

计算机程序解方程, 只能给出近似解, 不能给出解析解。

① 求根的初值 / 范围

② 求精确 SP

1) 根的初值和存在范围

① 根据方程的数学性质

③ 图 SP 法

↙ h 选择不能太大

② 根据方程的物理意义

④ 逐步法: $f(x) * f(x+h) \leq 0$

↓
直至两个相邻函数不具有相同的符号

2) 求精确 SP

① 二分法

设已知方程 $f(x)=0$ 在 $x=x_1$ 和 $x=x_2$ 之间 **有且只有一个根**

ε_1 : 函数值容差

x_1 与 x_2 间的距离 $<$ 指定值 ε_2 (根的容差)

② 迭代法

$f(x)=0$ 改为 $x=\varphi(x)$ x_0 (给定) x_1, x_2, \dots

$|x_{i+1} - x_n| < EP (E2)$ 为止

四 线性方程组求解

1. 简单消去法:

各有: 消元过程, 回代过程

2. 增广矩阵

$$\text{第3行: } a_{3j}^{(3)} = a_{3j}^{(2)} - a_{2j}^{(2)} \times (a_{32}^{(2)} / a_{22}^{(2)})$$

$$\text{第i行: } a_{ij}^{(i)} = a_{ij}^{(i-1)} - a_{2j}^{(i-1)} \times (a_{i2}^{(i-1)} / a_{22}^{(i-1)})$$

五. 插值 \leftarrow 针对 离散数据

个

eg: (x_i, y_i) 绘在图线上.

得一组离散点 \leftarrow 节点

如果绘制曲线或构造函数时, 要求曲线严格通过各节点, 即要求 $y_i = f(x_i)$, 这就是插值问题; 如果只要求曲线在总体上与各节点相符合而不要求曲线严格通过各节点, 这就是拟合问题。

1. 拉格朗日一元全节点插值 \leftarrow 拉格朗日插值函数

个自变量 x , 1个因变量 y

通过 $n+1$ 个点的插值函数, 应含有 $n+1$ 个可调参数。

$$y = \sum_{i=0}^n \left[a_i \sum_{\substack{j=0 \\ (j \neq i)}}^n (x - x_j) \right]$$

求出指定 y 值的 x 值, 称为反插。

$$x = \sum_{i=0}^n \left[x_i \sum_{\substack{j=0 \\ (j \neq i)}}^n \frac{y - y_j}{y_i - y_j} \right]$$

全节点 $\Rightarrow y = \sum_{i=0}^n \left[y_i \sum_{\substack{j=0 \\ (j \neq i)}}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \right]$

2. 一元部分节点插值

优势: ① 远离插值点的节点对插值的影响较小

② 节省计算量

为了利用部分节点进行插值, 最简单的办法, 就是不将节点编号限为 0 至 N , 而是定为 N_1 至 N_2 . 为此, 只需将全节点程序做如左方修改:

最靠近插值点的数

3. 拉格朗日二元插值

$$z = \sum_{i=1}^{n_2} \sum_{j=1}^{m_2} \left[z_{ij} \sum_{\substack{k=1 \\ (k \neq i)}}^{n_1} \frac{x - x_k}{x_i - x_k} \sum_{\substack{l=1 \\ (l \neq j)}}^{m_1} \frac{y - y_l}{y_j - y_l} \right]$$

