

高等数学入门

Gaodeng Shuxue Rumu

王 文

青海人民出版社

高等数学入门

王 文

青海人民出版社出版 青海省新华书店发行
人民交通出版社印刷厂制型 青海新华印刷厂印刷

开本: 787×1092 毫米 $1/32$ 印张: 9.25 字数: 203,000

1981年6月第1版 1981年6月第1次印刷

印数: 1—8,500

统一书号: 13097·41 定价: 0.76元

目 录

第一章 高次方程	1
一、一元多项式.....	1
二、多项式的加法与乘法.....	1
三、多项式的除法.....	2
四、多项式的标准分解式.....	7
五、用辗转相除法求最高公因式.....	9
六、一元 n 次方程.....	11
七、一元 n 次方程的根与系数的关系 (韦达定理)	13
八、实系数的一元 n 次方程.....	16
九、有理系数的一元 n 次方程.....	18
十、方程的变换.....	23
十一、几种特殊的高次方程解法举例.....	25
十二、综合题举例.....	29
第二章 行列式与克莱姆法则	43
一、二阶行列式与三阶行列式.....	43
二、 n 阶行列式.....	45
三、行列式的性质.....	46
四、克莱姆法则.....	59
五、举例.....	67
第三章 矩阵与线性方程组	75
一、矩阵.....	75
二、矩阵的初等变换.....	77
三、用矩阵的初等变换解线性方程组举例.....	77
四、矩阵的秩.....	85
五、矩阵的运算.....	96

第四章 函数的极限	111
一、数列、函数的极限.....	111
二、无穷小量和无穷大量.....	116
三、极限的四则运算.....	120
四、极限存在的判别及两个重要极限.....	123
五、连续函数.....	129
六、举例.....	135
第五章 导数与微分	146
一、导数的概念.....	146
二、基本初等函数的导数及导数的四则运算.....	151
三、复合函数和隐函数的求导以及以参数方程所表示 的函数的求导.....	159
四、微分及其运算.....	164
五、高阶导数与高阶微分.....	168
六、有限改变量定理.....	171
七、举例.....	174
第六章 不定积分与定积分	187
一、积分的概念.....	187
二、牛顿—莱布尼兹公式.....	193
三、积分法.....	197
四、举例.....	225
五、关于积分法的一些说明.....	234
第七章 微积分的初步应用举例	247
一、求瞬时速度(瞬时变化率).....	247
二、求过曲线上某一点的切线的斜率.....	248
三、求加速度.....	251
四、判断函数的增减性.....	251
五、证明不等式.....	253
六、求极值.....	255
七、求未定式的极限.....	261

八、近似计算.....	266
九、求弧长(假定所给函数在所给区间上都有连续导数).....	270
十、求曲率.....	272
十一、求面积.....	276
十二、求体积.....	278
十三、举例.....	279

第一章 高次方程

一、一元多项式

定义 称形如

$a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$ 的多项式为 x 的多项式，或一元多项式。其中 $a_i \in k$ 、 n 为非负正数。

当 $a_0 \neq 0$ 时，称该多项式的次数为 n 。

显然，如果用函数的观点看多项式，那么，它就是多项式函数。所以，关于 x 的多项式可用 $f(x)$ 、 $g(x)$ 、 $\varphi(x)$ 、 $\psi(x)$ 等表示。 $f(x)$ 的次数可记为 $\deg f(x)$ 或 $\partial(f(x))$ 。

初等数学中曾把多项式定义为“若干个单项式的代数和”。现在重新给出定义，是因为根据解高次方程的需要，我们必须进一步讨论一元多项式的代数性质。

定义 设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$,

$$g(x) = b_0x^n + b_1x^{n-1} + \dots + b_{n-1}x + b_n,$$

当且仅当 $a_i = b_i (i = 0, 1, 2, \dots, n)$ 时，我们才称 $f(x)$ 和 $g(x)$ 相等，记为 $f(x) = g(x)$ 。或叙述为 $f(x)$ 和 $g(x)$ 相等的充要条件为 $a_i = b_i (i = 0, 1, 2, \dots, n)$ 。

二、多项式的加法与乘法

设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_{n-1}x + a_n$

$$g(x) = b_0x^m + b_1x^{m-1} + \dots + b_{m-1}x + b_m$$

由于在 $f(x)$ 或 $g(x)$ 中可以适当增加一些系数为零的项，因此在加法定义中，为叙述方便，可以假定 $\deg f(x) = \deg g(x)$ 。

定义 多项式

$h(x) = C_0x^n + C_1x^{n-1} + \dots + C_{n-1}x + C_n$ 称为多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的和，其中 $C_i = a_i + b_i (i = 0, 1, 2, \dots, n)$ ，记为 $h(x) = f(x) + g(x)$ 。

定义 多项式

$d(x) = d_0x^{m+n} + d_1x^{m+n-1} + \dots + d_{n+m-1}x + d_{n+m}$ 称为多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的乘积，其中 $d_s = \sum_{i+j=s} a_i b_j (s = 0, 1, 2, \dots, n+m)$ 记为 $d(x) = f(x) \cdot g(x)$ 。

把 $g(x)$ 的每一项都变号后所得的多项式记为 $-g(x)$ ，那么，多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的差可定义为 $f(x) + [-g(x)]$ ，记为 $f(x) - g(x)$ 。

可以验证多项式的加法、乘法是满足通常所遇到的运算规律的。

例 已知 $f(x) = a_0x^3 + a_1x^2 + a_2x + a_3$ ， $g(x) = b_0x^2 + b_1x + b_2$ ，试求它们的积的三次项的系数。

解：令 $f(x) \cdot g(x) = c_0x^5 + c_1x^4 + c_2x^3 + c_3x^2 + c_4x + c_5$ ，那么 $c_2 = \sum_{i+j=3} a_i b_j = a_0b_2 + a_1b_1 + a_2b_0$ 此即所求三次项的系数。

三、多项式的除法

1. 多项式的整除性

定义 设有两个多项式 $f(x)$ 、 $g(x)$ ，它们的系数都属

于复数集 K (或属于实数集 R 、有理数集 D)，如果存在多项式 $h(x)$ (其系数也属于相应的数集)，使等式

$$f(x) = g(x)h(x)$$

成立，则称 $g(x)$ 整除 $f(x)$ ，用 $g(x) \mid f(x)$ 表示。如果不存在使以上等式成立的 $h(x)$ ，则称 $g(x)$ 不能整除 $f(x)$ ，记为 $g(x) \nmid f(x)$ 。

当 $g(x)$ 整除 $f(x)$ 时，称 $g(x)$ 为 $f(x)$ 的因式，称 $f(x)$ 为 $g(x)$ 的倍式。

2. 带余除法

定理 设 $f(x)$ 、 $g(x)$ 为系数属于 k (或 R) 的两个多项式，其中 $g(x) \neq 0$ ，那么一定存在两个系数属于相应数集的多项式 $q(x)$ 、 $r(x)$ ，使得

$$f(x) = q(x)g(x) + r(x)$$

成立，其中 $\deg r(x) < \deg g(x)$ ，或者 $r(x) = 0$ ，并且这样的 $q(x)$ 、 $r(x)$ 是唯一确定的。

关于 $q(x)$ 、 $r(x)$ 的存在，可用归纳法证明；关于其唯一性的证明可用反证法 (证明过程从略)。

$q(x)$ 称为 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的商， $r(x)$ 称为 $g(x)$ 除 $f(x)$ 所得的余式。

例1. 已知 $f(x) = 2x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 5x + 6$ ， $g(x) = x^2 - 3x + 1$ ，求 $q(x)$ 、 $r(x)$ 。

解： 计算格式如下：

$$\begin{array}{r|l}
 2x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 5x + 6 & x^2 - 3x + 1 \\
 \underline{2x^4 - 6x^3 + 2x^2} & 2x^2 + 3x + 11 \\
 3x^3 + 2x^2 - 5x + 6 & \\
 \underline{3x^3 - 9x^2 + 3x} & \\
 11x^2 - 9x + 6 & \\
 \underline{11x^2 - 33x + 11} & \\
 25x - 5 &
 \end{array}$$

得到 $q(x) = 2x^2 + 3x + 11$, $r(x) = 25x - 5$

即 $2x^4 - 3x^3 + 4x^2 - 5x + 6$

$$= (2x^2 + 3x + 11)(x^2 - 3x + 1) + 25x - 5.$$

上述算法还可以简化: (1) 把多项式按 x 的降幂排列后, 省去字母 x (对于处于中间系数为零的项应补上零); (2) 把除式按 x 的降幂排列后, 省去字母 x , 并把系数变号, 这样就把每一次的减法运算变成了加法运算。

简化后, 例 1 的计算格式如下:

2	-3	+4	-5	+6	-1	+3	-1
-2	+6	-2			2	+3	+11
3							
	+2	-5	+6				
	-3	+9	-3				
	11			-8			
		-11	+33	-11			
		25		-5			

仍得 $q(x) = 2(x)^2 + 3x + 11$, $r(x) = 25x - 5$ 。

以上方法, 称为分离系数法。

如果除式是一次多项式 $x - a$, 对于上述运算还可以进一步简化, 这就是“综合除法”。

3. 综合除法

设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n$,

$$g(x) = x - a,$$

那么由带余除法定理, 得

$$\begin{aligned} & a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n \\ &= (x - a)q(x) + r \end{aligned}$$

其中 $q(x)$ 是 x 的 $n-1$ 次多项式, r 为一个数。可设

$$q(x) = b_0x^{n-1} + b_1x^{n-2} + b_2x^{n-3} + \dots + b_{n-2}x + b_{n-1}, \text{ 代入}$$

右端，整理后，可得

$$\begin{aligned} & a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n \\ &= b_0x^n + (b_1 - ab_0)x^{n-1} + (b_2 - ab_1)x^{n-2} + \dots \\ & \quad + (b_{n-1} - ab_{n-2})x + (r - ab_{n-1}) \end{aligned}$$

根据多项式相等的条件，可得

$$\begin{aligned} & a_0 = b_0, \quad a_1 = b_1 - ab_0, \quad a_2 = b_2 - ab_1, \quad \dots, \\ & a_{n-1} = b_{n-1} - ab_{n-2}, \quad a_n = r - ab_{n-1} \\ \therefore & b_0 = a_0, \quad b_1 = a_1 + ab_0, \quad b_2 = a_2 + ab_1, \quad \dots, \\ & b_{n-1} = a_{n-1} + ab_{n-2}, \quad r = a_n + ab_{n-1} \end{aligned}$$

我们的目的是求出 $q(x)$ 的各项的系数 $b_0, b_1, b_2, \dots, b_{n-1}$ 及余数 r ，以上式子给了我们具体的求法。为简便计，这种求法还可以简化为如下形式：

a_0	a_1	a_2	$\dots\dots$	a_{n-1}	a_n	a
	$+ab_0$	$+ab_1$		$+ab_{n-2}$	$+ab_{n-1}$	
a_0	$a_1 + ab_0$	$a_2 + ab_1$		$a_{n-1} + ab_{n-2}$	$a_n + ab_{n-1}$	
$\downarrow$ b_0	$\downarrow$ b_1	$\downarrow$ b_2		$\downarrow$ b_{n-1}	$\downarrow$ r	

象这样求 $f(x)$ 除以 $x-a$ 所得的商及余数的方法，叫做综合除法。

例2. 求 $f(x) = x^3 + 6x^2 + 11x + 6$ 除以 $x+3$ 所得的商和余数。

解：

1	+ 6	+ 11	+ 6	$- 3$
	- 3	- 9	- 6	
1	+ 3	+ 2	0	

$\therefore$ 商是 $x^2 + 3x + 2$ ，余数是 0。

例3. 试按 $x-2$ 的各次幂展开多项式 $f(x) = x^3 + 2x - 5$ 。

解：根据题意，需把 $f(x)$ 展开成如下形式：

$$f(x) = p_3(x-2)^3 + p_2(x-2)^2 + p_1(x-2) + p_0$$

问题在于，如何求出 p_0, p_1, p_2, p_3 。

$$\therefore f(x) = [p_3(x-2)^2 + p_2(x-2) + p_1](x-2) + p_0$$

$\therefore f(x)$ 除以 $x-2$, 得

$$\text{商式 } q(x) = p_3(x-2)^2 + p_2(x-2) + p_1, \text{ 余式 } r(x) = p_0$$

同样地, $q(x)$ 除以 $x-2$, 得

$$\text{商式 } q_1(x) = p_3(x-2) + p_2, \text{ 余式 } r_1(x) = p_1$$

$q_1(x)$ 除以 $x-2$, 得

$$\text{商式 } q_2(x) = p_3, \text{ 余式 } r_2(x) = p_2$$

通过连续进行综合除法可求得 p_0 、 p_1 、 p_2 、 p_3

其计算方法如下:

$$\begin{array}{r|rrrr}
 1 & 0 & +2 & -5 & 2 \\
 & 2 & +4 & +12 & \\
 \hline
 1 & +2 & +6 & +7 & 2 \\
 & +2 & +8 & & \\
 \hline
 1 & +4 & +14 & & 2 \\
 & +2 & & & \\
 \hline
 1 & +6 & & &
 \end{array}$$

$$\therefore p_0 = 7, p_1 = 14, p_2 = 6, p_3 = 1$$

$$\therefore f(x) = (x-2)^3 + 6(x-2)^2 + 14(x-2) + 7.$$

例4. 求 $f(x) = 4x^3 - 5x^2 + 6x + 3$ 除以 $4x + 3$ 所得的商。

$$\text{解: } \frac{4x^3 - 5x^2 + 6x + 3}{4x + 3} = \frac{1}{4} \times \frac{4x^3 - 5x^2 + 6x + 3}{x + \frac{3}{4}}$$

$$\begin{array}{r|rrrr}
 4 & -5 & +6 & +3 & -\frac{3}{4} \\
 & -3 & +6 & -9 & \\
 \hline
 4 & -8 & +12 & -6 &
 \end{array}$$

$$\therefore q_1(x) = 4x^2 - 8x + 12, r_1(x) = -6$$

$$\therefore \frac{4x^3 - 5x^2 + 6x + 3}{4x + 3} = \frac{4x^2 - 8x + 12}{4} + \frac{-6}{4x + 3}$$

$$\therefore q(x) = x^2 - 2x + 3, r(x) = r_1(x) = -6$$

一般地, 如果 $f(x)$ 除以 $ax - b$, 可用 $f(x)$ 除以 $x - \frac{b}{a}$, 把所得商式除以 a , 而所得余数为所求余数。

4. 余数定理

定理 多项式 $f(x)$ 除以 $x - a$, 所得的余数 $r = f(a)$ 。

证明: 由带余除法定理, 得

$$f(x) = (x - a)q(x) + r$$

$$\therefore f(a) = (a - a)q(a) + r$$

$$\therefore r = f(a)$$

结合多项式整除的概念, 可得出如下定理。

定理 含 x 的多项式 $f(x)$ 能被 $x - a$ 整除的充要条件是 $f(a) = 0$ 。

证明: 先证明充分性:

在 $f(x) = q(x)(x - a) + r$ 中,

$$\therefore f(a) = 0 \qquad \therefore r = 0。$$

$$\therefore f(x) = q(x)(x - a) \quad \text{即 } f(x) \text{ 能被 } x - a \text{ 整除。}$$

再证必要性:

$$\therefore f(x) \text{ 能被 } x - a \text{ 整除} \qquad \therefore f(x) = q(x)(x - a)$$

$$\therefore f(a) = q(a)(a - a) = 0 \qquad \text{即 } r = f(a) = 0$$

四、多项式的标准分解式

定义 如果当 $x = a$ 时, $f(x)$ 的值是 0, 则称 a 是多项式 $f(x)$ 的根。

代数基本定理: 每个次数大于或等于 1 的复系数多项式, 在复数集中至少有一个根。

在目前的知识范围内, 我们只能承认它, 还不能证明

它。

$f(a) = 0$ 是 $f(x)$ 能被 $x - a$ 整除的充要条件。显然, $f(a) = 0$ 也是 $f(x)$ 含有因式 $x - a$ 的充要条件。

根据代数基本定理, 结合 $f(x)$ 含有因式 $x - a$ 的充要条件, 不难证明如下定理:

设 $f(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n$ 为任意一个关于 x 的 n 次多项式, 那么, 它必定可以表示成 n 个一次因式的乘积。即

$$f(x) = a_0(x - x_1)(x - x_2)\dots(x - x_n)$$

其中, 并不要求 $x_1, x_2, \dots, x_n$ 各不相同。设这 n 个数中有 k_1 个 x_1, k_2 个 $x_2, \dots, k_i$ 个 $x_i, k_1 + k_2 + \dots + k_i = n$, 那么

$$f(x) = a_0(x - x_1)^{k_1}(x - x_2)^{k_2}\dots(x - x_i)^{k_i}$$

这个多项式, 叫做多项式 $f(x)$ 的标准分解式,

其中 $(x - x_i)^{k_i}$, 当 $k_i > 1$ 时, 称为 $f(x)$ 的 k_i 重因式; 当 $k_i = 1$ 时, 称为 $f(x)$ 的单因式, 相应地, x_i 称为 $f(x)$ 的 k_i 重根、单根。

由此, 不难得出如下定理:

多项式根的个数定理: n 次多项式 $f(x)$ 有、并且只有 n 个根。这里 k_i 重根应以 k_i 个根计算。

以上一些定理都是在复数集范围内讨论的, 在实数集 R 、有理数集 D 内就会有不同的情况。因此, 讨论多项式的因式分解, 确定多项式的根, 都必须弄清楚是在哪个数集范围里。例如, $f(x) = x^2 + 4$, 在实数范围里不能分解, 或称其为不可约多项式, 因而也没有根; 而在复数范围里, 它是可以分解的, 或称为是可约的。 $x^2 + 4 = (x - 2i)(x + 2i)$, 因

而 $f(x)$ 也有两个根 $x_1 = -2i$, $x_2 = 2i$ 。

五、用辗转相除法求最高公因式

定义 如设 $\varphi(x)$ 、 $f(x)$ 、 $g(x)$ 都是系数在复数集 k (或实数集 R 、有理数集 D) 上的多项式。如果 $\varphi(x)$ 是 $f(x)$ 的因式, 又是 $g(x)$ 的因式, 则称 $\varphi(x)$ 是 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的一个公因式。

定义 设 $f(x)$ 、 $g(x)$ 是系数在复数集 k (或 D 、 R) 上的两个多项式 (且不全为零)。如果系数在相应数集上的多项式 $d(x)$ 满足 (1) $d(x)$ 是 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的公因式, (2) $f(x)$ 与 $g(x)$ 的公因式全是 $d(x)$ 的因式, 则称 $d(x)$ 为 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的最高公因式。

例如, $f(x) = (x^2 - 4)(x + 3)^2$, $g(x) = (x - 2)^2(x + 3)$, 那么, 它们的最高公因式 $d(x) = C(x - 2)(x + 3)$, 其中 C 为相应数集中的非零常数。

由此可以看出, 两个多项式的最高公因式, 在首项系数没有特殊规定的情况下, 不是唯一的。一般地, 有如下定理:

对于系数在数集 k (或 D 、 R) 上的任意两个不全为零的多项式, 它们一定存在最高公因式; 在可以相差一个非零常数倍的意义下是唯一确定的。

我们约定, 最高公因式总是指首项系数是 1 的那一个。在这种约定下, 最高公因式就唯一确定了。多项式 $f(x)$ 与 $g(x)$ 的唯一确定的最高公因式用 $[f(x), g(x)]$ 表示。求任意两个多项式的最高公因式, 一般用辗转相除法。

例 设 $f(x) = x^4 + 3x^3 - x^2 - 4x - 3$, $g(x) = 3x^3 + 10x^2 + 2x - 3$, 求 $d(x) = [f(x), g(x)]$ 。

解: 用辗转相除法, 其格式如下:

$3x - 5$ $= q_2(x)$	$g(x)$ $3x^3 + 10x^2 + 2x - 3$ $3x^3 + 15x^2 + 18x$ $-5x^2 - 16x - 3$ $-5x^2 - 25x - 30$	$f(x)$ $x^4 + 3x^3 - x^2 - 4x - 3$ $x^4 + \frac{10}{3}x^3 + \frac{2}{3}x^2 - x$ $-\frac{1}{3}x^3 - \frac{5}{3}x^2 - 3x - 3$ $-\frac{1}{3}x^3 - \frac{10}{9}x^2 - \frac{2}{9}x + \frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}x - \frac{1}{9} = q_1(x)$
(提出公 因数9)	$r_2(x) = x + 3$	$-\frac{5}{9}x^2 - \frac{25}{9}x - \frac{10}{3}$ $r_1(x) = x^2 + 5x + 6$ $x^2 + 3x$ $2x + 6$ $2x + 6$ 0	(提出公因数 $-\frac{5}{9}$) $x + 2 = q_3(x)$

$r_2(x)$ 是最后一余式, 且 $r_2(x)|r_1(x)$, 故 $d(x) = r_2(x) = x + 3$ 。

六、一元 n 次方程

设 $f(x)$ 为关于 x 的 n 次多项式, 那么, $f(x) = 0$, 即 $a_0x^n + a_1x^{n-1} + a_2x^{n-2} + \dots + a_{n-1}x + a_n = 0$, 构成为一个一元 n 次方程。当 $n > 2$ 时, 称其为高次方程。

由多项式 $f(x)$ 的根的定义及方程的根的定义可知, $f(x)$ 的根与 $f(x) = 0$ 的根完全一样。多项式 $f(x)$ 的每个一次因式的根, 都是方程 $f(x) = 0$ 的根。除此之外, 方程 $f(x) = 0$ 再无其它的根。

由多项式的根的个数定理可以得出: 一元 n 次方程 $f(x) = 0$ 有且仅有 n 个根。这里, 多项式 $f(x)$ 的 k 重根也是方程 $f(x) = 0$ 的 k 重根。在谈根的个数时, 应视为 k 个根。

方程 $f(x) = 0$ 有 k 重根, 就是多项式 $f(x)$ 有 k 重因式。由此可以得出:

方程 $f(x) = 0$ 有 k 重根 a 的充要条件是 $(x - a)^k | f(x)$, 但 $(x - a)^{k+1} \nmid f(x)$ 。

例1. 已知方程 $f(x) = x^3 + 8x^2 + 5x - 50 = 0$, (1) 求证 -5 是该方程的二重根; (2) 求这个方程的另一个根。

(1) 证明:

$$\begin{array}{r|l} \begin{array}{rrrr} 1 & +8 & +5 & -50 \\ & -5 & -15 & +50 \\ \hline 1 & +3 & -10 & +0 \\ & -5 & +10 & \\ \hline 1 & -2 & +0 & \\ & -5 & & \\ \hline 1 & -7 & & \end{array} & \begin{array}{l} -5 \\ \\ r_1 = 0 \\ r_2 = 0 \\ r_3 \neq 0 \end{array} \end{array}$$

$$\therefore (x+5)^2 \nmid f(x), (x+5)^3 \nmid f(x).$$

$$\therefore -5 \text{ 是 } f(x)=0 \text{ 的二重根.}$$

(2)解:

通过(1)中综合除法的运算过程可以看出,原方程可变形为 $(x+5)^2(x-2)=0$,故原方程的另一个根为2。

例2. 已知方程 $f(x) = 2x^4 - 11x^3 + 18x^2 - ax - 2a = 0$ 有三重根2。

(1)求 a 的值;

(2)解这个方程。

解: (1) $\because 2$ 是 $f(x)=0$ 的根,

$$\therefore f(2) = 0,$$

$$\text{即 } 16 - 4a = 0,$$

$$\therefore a = 4.$$

(2)把 $a=4$ 代入原方程,得 $2x^4 - 11x^3 + 18x^2 - 4x - 8 = 0$

$$\begin{array}{r|l} 2 & -11 & +18 & -4 & -8 & 2 \\ & 4 & -14 & +8 & +8 & \\ \hline 2 & -7 & +4 & +4 & +0 & \\ & 4 & -6 & -4 & & \\ \hline 2 & -3 & -2 & +0 & & \\ & 4 & +2 & & & \\ \hline 2 & +1 & +0 & & & \end{array}$$

$$\therefore f(x) = (x-2)^3(2x+1)$$

$$\therefore x_1 = x_2 = x_3 = 2, \quad x_4 = -\frac{1}{2}.$$