

线性电路 过渡过程

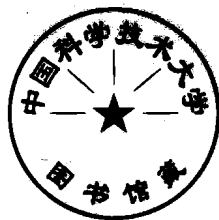
苏联K.A. 克雪格著

水利电力出版社

綫性电路过渡过程

苏联 K. A. 克魯格著

蔡六瑜 張 謹 舒賢林 諸維明 趙 辰譯
張 謹 蔡六瑜 趙 辰校



水利电力出版社

內 容 提 要

本书的目的在于说明如何应用算子計算法来研究綫性电路中的过渡过程。因此本书首先叙述算子計算法的基础，然后研究集总和分布参数电路內的过渡現象，最后还討論了鏈形电路內的过渡現象。

为了具体說明研究过渡过程的方法，书中附有例题。

本书的讀者对象是研究生和科学工作者。

К. А. КРУГ

ПЕРЕХОДНЫЕ ПРОЦЕССЫ В
ЛИНЕЙНЫХ ЭЛЕКТРИЧЕСКИХ ЦЕПЯХ
ГОСЭНЕРГОИЗДАТ МОСКВА 1948

綫性电路过渡过程

根据苏联国立动力出版社1948年莫斯科版翻譯

蔡六瑜 張 謹 舒賢林 賈維明 赵 辰譯

張 謹 蔡六瑜 赵 辰校

*

2222 D 628

水利电力出版社出版（北京西郊科学路二里沟）

北京市书刊出版业营业許可証出字第105号

水利电力出版社印刷厂排印

新华书店科技发行所发行 各地新华书店經售

*

850×1168 $\frac{1}{2}$ 开本 * 10 $\frac{1}{16}$ 印張 * 277千字 * 定价(第10类)1.70元

1959年12月北京第1版

1959年12月北京第1次印刷(0001—2,296册)

序

关于过渡过程的研究，过去主要是在接通和切断次数比較頻繁的电信电路方面发展的。目前由于电压的升高和傳輸功率的增大，电力装置中过渡过程的研究，也有了极为重要的意义。

为了弄清楚在过渡状态中所产生的电压和电流，我們必須列出微分方程式。用經典方法去解这种微分方程式，除了非常麻煩以外，有时还会遇到不可克服的困难。赫維賽德工程师当时所創造的解微分方程式的所謂算子法，可以使方程式代数化，这样就大大地簡化了微分方程式的編排和求解，一开始就可以照顧到边界条件。当求解含有偏微分的微分方程式时，这种方法的优点表現得特別明显。

赫維賽德所提出的微分方程式的編排和求解的方法，并未附有相应的数学証明，因而在长时期中沒有得到应有的承認。

只是后来由于許多研究者的工作，我們才知道以代数乘数 p 和 $\frac{1}{p}$ 分別代替算子 $\frac{d}{dt}$ 和 $\int dt$ ，不过是函数变换而已。这种变换就是把含有算子 $\frac{d}{dt}$ 和 $\int dt$ 的时间函数轉換成算子 p 的函数；而 p 已起了代数乘数的作用。这种变换就是过去早已知道的拉普拉斯函数变换。

利用类似的变换，卡尔松导出了一系列便于应用算子法的定理。借助于已知的拉普拉斯变换式，以及象赫維賽德那样借助于把象函数分解成級数的方法，他得以大大地推广了算子法解决电路內(特别是在具有分布参数的电路內)过渡过程問題的应用范围。

、在极大多数情形中，我們能够比較简单地通过微分方程式的代数化以算子 p 的函数来表示待求量，即正如我們所常說的，找出待求量的象函数。利用拉普拉斯函数反变换式，待求量的時間函数（即根据象函数求出原函数）也就可以求出来。由这种从傅立叶积分中推出的反变换法，可以导出圍綫积分和布罗姆維奇积分，利用积分計算法，这种問題大半是可以简单地解决的。

对于我們苏联学术界來說，关于算子法解决电工問題的应用，曾在 М.Ю. 尤利也夫 (Юрьев) 的专論“四端网络中的过渡状态” (1936年) 以及早逝的 А.М. 爱弗洛斯 (Эфрос) 和 В.В. 丹尼列夫斯基 (Данилевский) 的著作“算子計算法和圍綫积分” (1936年) 中探討过。

应用于电路的运算法的基本理論，在新版“电工原理”中也有說明。

本书的目的，是对求解微分方程式的算子法或符号法（这样叫，更确切一些）进行系統的叙述和論証，并且說明，这种方法如何用来研究各种具有恒定参数 (R 、 L 、 C) 的电路內的过渡过程。

根据这点，本书一共分为四章。在第一章中所叙述的，就是在以算子法 (运算法) 为計算工具求解微分方程式时所得的研究过渡过程的解析法，同时还介紹了一系列存在于待求量的象函数和原函数之間的符号关系。在第二章中所探討的，是具有集总参数的电路內的过渡过程。第三章专门研究分布参数电路 (长綫) 內的过渡过程。而第四章則論述所謂鏈形网络內的过渡过程。

书后附有大量符号关系表，本书由此更易于利用。

最后，作者认为需要向仔細审阅本书手稿的技术科学博士 В.Ю. 罗蒙諾索夫教授和对本书的出版以及校对有帮助的技术科学副博士 Л.А. 柏松諾夫 (Бессонов) 敬致謝意。对国立动力出版社在出版这样一本难以排印的书方面所做的工作，本人认为也有指出的必要。

К.А. 克魯格

目 录

第一章 研究过渡过程的解析法	5
1. 电路中过渡过程的微分方程式	5
2. 赫維賽德算子法	7
3. 赫維賽德分解定理	14
4. 在电压 $U_m e^{at}$ 和 $U_m e^{j\omega t}$ 下的赫維賽德分解定理	18
5. 赫維賽德所提出的算子法的弱点	21
6. 傅立叶三角級数	23
7. 傅立叶积分	26
8. 单元函数和单元脉冲分解为諧波級数	30
9. 复变函数	34
10. 复变函数的积分	37
11. 布罗姆維奇积分	41
12. 以函数的拉普拉斯变换解微分方程式	47
13. 在单元电压和单元脉冲下的过渡导納	58
14. 佳麦尔-卡尔松积分	62
15. 卡尔松过渡导納的积分方程式	66
16. 符号变换定理	68
17. 最简单的符号关系式	83
18. 以正弦函数代替单元函数	87
19. 高斯的誤差积分	89
20. 利用誤差积分导出的符号关系式	95
21. 基于貝塞尔函数的符号关系式	100
22. 阶梯形曲綫的象函数	111
23. 由象函数求原函数的近似法	115
第二章 集总参数电路中的过渡过程	119
24. 振蕩回路接通于电压 $U e^{at}$	119
25. 空气心变压器的接通	124
26. 衰减的正弦波作用于两个調諧到諧振的耦合回路	129
27. 具有实心鉄芯的綫圈的接通	135
28. 揚声器接通于正弦电压	139
29. 放大管接通于直流电压	141
30. 脉冲发生器电压曲綫的繪制	144
31. 在短路断开时恢复电压的求取	147
32. 直流电流变换为交流电流(逆变流)	149
33. 电路参数的突然改变	154

34. 直流电动机的接通	157
35. 直流发电机的电子式电压调整器	161
第三章 分布参数电路中的过渡过程	165
36. 无限长线的方程式	165
37. 无损失和无畸变的无限长线	169
38. 无损失无限长线和无畸变无限长线经由电阻、电感 和电容的接通	172
39. 有损失无限长线的接通	176
40. 无漏导无限长线接通于正弦电压	183
41. 在无漏导无限长线经由阻抗 $Z_0(p)$ 接通于直流电压时电流的决定	186
42. 在趋肤效应的作用下波前的展开	190
43. 无限长无感电缆的接通	197
44. 联接线路对无限长无感电缆接通的影响	205
45. 有限长线的方程式	210
46. 无损失和无畸变有限长线接通于直流电压	213
47. 无损失有限长线经由阻抗接通于电源	223
48. 终端有负载的无损失线的接通	227
49. 有损失有限长线接通于直流电压	234
50. 有限长无感电缆的接通	239
第四章 链形电路和滤波器	247
51. 链形电路	247
52. 链形电路接向直流电压	262
53. 低通环节链形电路的接通	267
54. 具有电阻和漏导的无限链路的接通	276
55. 高通环节链形电路的接通	285
56. 多环节滤波器接通于直流电压	289
57. 交叉环节的链形电路接通于直流电压	298
58. 无感电缆模型的接通	301
59. 感应耦合振荡回路链路的接通	308
60. 阻容耦合低频放大联级的接通	313
61. 链形电路接通于正弦电压	319
62. $\varphi(p) = f(t)$ 的符号关系表	321

参考文献

第一章 研究过渡过程的解析法

1. 电路中过渡过程的微分方程式

恒定的电阻 R ，电感 L 和电容 C 所组成的电路内的过渡过程，当 R 、 L 和 C 可以认为是集总参数时，可用常微分方程式来描述；当 R 、 L 和 C 是分布参数时，例如长綫，则用偏微分方程式来描述。

对于 R 、 L 和 C 所组成的无分支电路，电的平衡微分方程式可以写成以下形式：

$$Ri + L \frac{di}{dt} + \frac{1}{C} \int_0^t i dt = f(t) \quad (1-1)$$

或

$$R \cdot \frac{di}{dt} + L \frac{d^2 i}{dt^2} + \frac{1}{C} \cdot i = f'(t), \quad (1-2)$$

式中 $f(t)$ 是外加电压或电动势。

如果在这个闭合电路中没有外加电压或电动势 $f(t)=0$ ，则常微分方程式变为齐次方程式：

$$\frac{d^2 i}{dt^2} + \frac{R}{L} \frac{di}{dt} + \frac{i}{LC} = 0. \quad (1-3)$$

对于有分支的电路，根据基尔霍夫第一和第二定律，我们可以对会合于结点的电流的瞬时值并对各个回路所包括各段上的电压降和电动势的瞬时值列出微分方程式。

用消除变数和重复微分等方法，我们能够把这种包含几个未知数的微分方程式化为具有一个未知数的微分方程式。这个未知数可以是电路内任何部分的电流或电压，而这个微分方程式的阶数则决定于能独立储积电场能或磁场能的元件数目。例如，对于包含 R 和 L 或 R 和 C 的电路，得到一阶微分方程式，对于包含 R 、 L 和 C 的电路得到二阶微分方程式，而对于两个互相耦合的

振荡回路，則得到四阶微分方程式，依此类推。

只有在最简单的情况下，直接将微分方程式积分才会迅速地得出结果。例如当电阻和电感所组成的电路接向直流电压时，可得下述微分方程式：

$$R \cdot i + L \frac{di}{dt} = U, \quad (1-4)$$

其解为下述表达式

$$i = A \cdot e^{pt} + A_0. \quad (1-5)$$

将 i 和从方程式 (1-5) 得来的 i 的微分代入方程式 (1-4)，便得出下式：

$$A \cdot e^{pt} (R + Lp) + A_0 \cdot R = U, \quad (1-6)$$

将上式中与 t 有关和无关的项分开，可得：

$$R + Lp = 0 \text{ 和 } R \cdot A_0 = U \quad (1-7)$$

或

$$A_0 = \frac{U}{R}, \quad p = -\frac{R}{L}.$$

因为具有电感的电路中的电流只能从零值起，逐渐增长，所以在 $t=0$ 的瞬间的电流是：

$$i_{t=0} = A + A_0 = 0 \text{ 和 } A = -A_0 = -\frac{U}{R}.$$

因此当电路接通时，电流是：

$$i = \frac{U}{R} - \frac{U}{R} \cdot e^{-\alpha t} = \frac{U}{R} (1 - e^{-\alpha t}), \quad (1-8)$$

式中 $\alpha = \frac{R}{L}$.

第一分量对应于当 $t = \infty$ 时的稳定状态，而第二分量则对应于所谓自由状态。

复杂电路微分方程式的解可以整理为两羣分量所组成的解。第一分量或第一羣分量对应于强制状态，亦即是假定电压（或电动势）在开始计算前已经作用了无限长久时所发生的状态。第二分量或第二羣分量对应于自由状态，它们必须满足外加电压（或电动势）等于零的微分方程式。

这样得到的微分方程式

$$\alpha_n \frac{d^n i}{dt^n} + \alpha_{n-1} \frac{d^{n-1} i}{dt^{n-1}} + \dots + \alpha_1 \frac{di}{dt} + \alpha_0 i = 0 \quad (1-9)$$

的解将是特解 $A \cdot e^{pt}$ 之和。

将特解和它的微商

$$\frac{dAe^{pt}}{dt} = Ape^{pt}; \quad \frac{d^2 Ae^{pt}}{dt^2} = Ap^2 e^{pt} \quad (1-10)$$

代入和消去公共乘数 Ae^{pt} 之后，就导出所谓特征方程式

$$\alpha_n \cdot p^n + \alpha_{n-1} \cdot p^{n-1} + \dots + \alpha_1 p + \alpha_0 = 0, \quad (1-11)$$

它的根决定了在特解的幂指数中， t 前面的系数值。

自由状态特解的项数等于微分方程式的阶数（自由度的数目）。特征方程式可以具有实根，虚根或复根。实根和复根的实部应该是负数；因为没有外加电压时，自由状态分量应当逐渐消逝。假若是虚根，这就是说电路中没有能量消耗（ $R=0$ ）。虚根和复根应当是成对共轭的。

无论是对于待求量或者是对于在所讨论电路内表征过渡现象的所有其它变量，强制状态和自由状态分量之和应当满足起始条件（ $t=0$ ）和终了条件（ $t=\infty$ ）。因此，如果在外加电压接入前，电路的任何部分内都没有储能，则在接通瞬间所有具有电感支路中的电流应该等于零，而电容器极板上的电压也应等于零。当接于直流电压时，在稳定状态下电感对于电流的分布没有影响，而所有具有电容器的支路中的电流则等于零。

对于具有分支电路的微分方程式来说，特别是当外加电压不是直流，而是按正弦规律或者按更复杂的规律变化的时候，普通的解方程式的方法就显得很笨拙，不清楚，而且甚为繁复。

所以，当研究分支电路以及有分布参数的电路的过渡过程时，必须采用特别的微分方程解法。

2. 赫维赛德算法

奥利佛·赫维赛德（Oliver Heaviside）（1850—1924）在他的著

作“电磁理论”中提出了一种新颖而又简单的实用方法，这种方法能在 $t < 0$ 时，所有时间函数都等于零的条件下，不需要预先确定积分常数就可解出微分方程式。

赫维赛德所提出的方法的特点，是他引用了特别的算子（用符号 p 表示），赫维赛德用放在函数之前的算子 p 表示任何函数 $x = f(t)$ 对时间的微商：

$$\frac{dx}{dt} = px, \quad \frac{d^2x}{dt^2} = p^2x \dots; \quad (2-1)$$

而用放在函数之前的 $\frac{1}{p}$ 表示函数 $x = f(t)$ 对于时间的积分，因为微分和积分互为逆运算，其式如下：

$$\int x dt = \frac{x}{p}, \quad \int dt \int x dt = \frac{x}{p^2} \dots \quad (2-2)$$

为了使上式正确起见，需要：第一，当 $t < 0$ 时，务必要求 $f(t) = 0$ ；第二，如果当 $t < 0$ 时，函数 $x = f(t)$ 等于零，而当 $t = 0$ 时它由零突变到有限值，则积分不应从 $t = 0$ 的瞬间开始，而应比零早一个无限小的时间。

为了表明我们所讨论的时间函数和它的微商在一切 $t \leq 0$ 时等于零，而只有在 $t > 0$ 时才得到不为零的值；赫维赛德曾引入了以符号 1 或 $1(t)$ （粗体字）表示的所谓单元函数（或单元电压）。放在函数后面的符号 1 或 $1(t)$ 表示着（图 2-1）：

$$\left. \begin{array}{l} \text{当 } t < 0 \text{ 时 } f(t) \cdot 1 = 0; \\ \text{当 } t > 0 \text{ 时 } f(t) \cdot 1 = f(t). \end{array} \right\} \quad (2-3)$$

单元函数本身（图 2-2）具有下述意义：

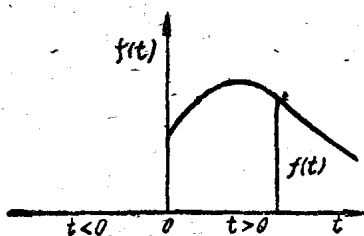


图 2-1

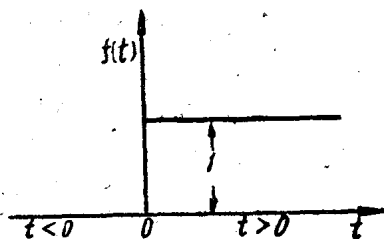


图 2-2

$$\text{和} \quad \left. \begin{array}{l} \text{当 } t < 0 \text{ 时, } 1=0 \\ \text{当 } t > 0 \text{ 时, } 1=1; \end{array} \right\} \quad (2-4)$$

当 $t=0$ 时函数由零突变到 1。

一切数学中的語言，都是以符号和代表一定运算的算子为基础的；例如 $+$ 和 $-$ 表示加法和减法， $\times$ 和 $\div$ 表示乘法和除法， $\sqrt{\quad}$ 表示开方等等。在赫維賽德以前，也有人采用字母来代替符号 $\frac{d}{dt}$ ，例如拉格朗日曾用字母 D 来表示微商，但赫維賽德所引用的算子的特点不在于以字母来表示一定的运算，而在于赫維賽德进一步把这个符号 p 象与它的函数分离的代数量一样来处理。

例如， R 和 L 电路在 $t=0$ 瞬間接入到直流电压 U 的电流方程式，依照赫維賽德法，可写为如下形式：

$$R \cdot i + Lp \cdot i = (R + Lp)i = U, \quad (2-5)$$

由此求得电流

$$i = \frac{U}{R + Lp} = \frac{U}{L} \frac{1}{p + \alpha} = \frac{U}{R} \cdot \frac{\alpha}{p + \alpha}, \quad (2-6)$$

式中 $\alpha = \frac{R}{L}.$

关系式(2-6)以及关系式(2-8)至(2-10)都不是等式，而是符号变换式，因为 i 是時間的函数，而在变换式的右边它变换为算子 p 的函数。

赫維賽德成功地証明了象方程右边那样的式子 $\frac{\alpha}{p + \alpha}$ 如何可以变换为時間函数，若将方程(1-8)和(2-6)展开为一級数：

$$i = \frac{U}{R} [1 - (1 - \alpha \cdot t + \frac{\alpha^2 t^2}{2!} - \frac{\alpha^3 t^3}{3!} + \dots)] \cdot 1, \quad (2-7)$$

$$i = \frac{U}{R} \left(\frac{\alpha}{p} - \frac{\alpha^2}{p^2} + \frac{\alpha^3}{p^3} - \dots \right), \quad (2-8)$$

則比較这些級数中同幂的各项，便可以得到下列关系（在相应的幂中消去 α 之后）：

$$\frac{1}{p} = t \cdot 1; \quad \frac{1}{p^2} = \frac{t^2}{2!} \cdot 1; \quad \dots \dots \frac{1}{p^n} = \frac{t^n}{n!} \cdot 1. \quad (2-9)$$

如果把 $\frac{1}{p}$ 考虑为对于时间由零到 t 的积分的符号，而保留着积分开始于较 $t=0$ 瞬间早无穷小时间的条件时，这些关系式也是可以得到的。

$$\frac{1}{p} = \int_0^t 1 dt = t \cdot 1,$$

$$\frac{1}{p^2} = \int_0^t dt \int_0^t 1 dt = \frac{t^2}{2!} \cdot 1,$$

$$\frac{1}{p^n} = \frac{t^n}{n!} \cdot 1, \quad (2-10)$$

比较 (1-8) 和 (2-6) 两式，我们可以看出，算子函数 $\frac{\alpha}{p+\alpha}$ 可以变换为时间函数 $1-e^{-\alpha t}$ ，相反地，函数 $1-e^{-\alpha t}$ 也可以变换为算子函数 $\frac{\alpha}{p+\alpha}$ 。

今后为了表示时间函数变换为算子函数 p 或者相反的变化，我们将利用对应号 $\rightleftharpoons$ 。

这样一来，式 $\frac{\alpha}{p+\alpha}$ 和 $1-e^{-\alpha t}$ 可以用下述符号关系式来联系：

$$\frac{\alpha}{p+\alpha} \rightleftharpoons 1-e^{-\alpha t}. \quad (2-11)$$

如果在关系式 (2-11) 两边除以常数 α ，则关系式可以写成：

$$\frac{1}{p+\alpha} \rightleftharpoons \frac{1}{\alpha} (1-e^{-\alpha t}). \quad (2-12)$$

如果从方程式 (2-11) 两边减去 1，则得：

$$\frac{p}{p+\alpha} \rightleftharpoons e^{-\alpha t}. \quad (2-13)$$

在以上所导出的关系式中，系数 α 可以是正数，负数，虚数或者复数。

应用已得的关系式，我们来求电容器 C 通过电阻 R 在直流电压下充电时的电流。在这种情况下，电流方程式是：

$$R \cdot i + \frac{1}{C} \int_0^t i dt = U, \quad (2-14)$$

或者变换这个方程式为符号形式，其中 i 不是 t 的函数而是 p 的函数，我们就得到

$$R \cdot i(p) + \frac{i(p)}{Cp} = U, \quad (2-15)$$

从而可得

$$i(p) = \frac{U}{R + \frac{1}{Cp}} = \frac{U}{R} \frac{p}{p + \frac{1}{RC}}. \quad (2-16)$$

设 $\frac{1}{RC} = \alpha$ ，根据关系式 (2-13) 可以立刻写出 i 为时间函数的答案：

$$i = i(t) = \frac{U}{R} e^{-\frac{t}{RC}}. \quad (2-17)$$

为了求出在直流电压下充电的电容器的电压，我们把方程式

$$u_c = \frac{1}{C} \int_0^t i dt$$

变换为符号形式，并将从方程式 (2-16) 得来的 i 的数值代入，得：

$$u_c(p) = \frac{1}{Cp} i(p) = \frac{U}{RC} \frac{1}{p + \frac{1}{RC}}. \quad (2-18)$$

仍设 $\frac{1}{RC} = \alpha$ ，根据方程式 (2-11) 我们得到 u_c 的时间函数：

$$u_c = U(1 - e^{-\frac{t}{RC}}). \quad (2-19)$$

如果将 R ， L 和 C 所构成的电路接向直流电压，则在此种情况下的微分方程式将具有下述形式：

$$R \cdot i + L \frac{di}{dt} + \frac{1}{C} \int_0^t i dt = U, \quad (2-20)$$

将其变换为符号形式，得：

$$\left(R + Lp + \frac{1}{Cp}\right)i(p) = U. \quad (2-21)$$

从下式即可确定电流：

$$i(p) = \frac{U}{L} \frac{p}{p^2 + \frac{R}{L}p + \frac{1}{LC}} = \frac{U}{Z(p)}, \quad (2-22)$$

$$\text{式中} \quad Z(p) = R + Lp + \frac{1}{Cp}. \quad (2-23)$$

$Z(p)$ 可以看作当电路接通时阻抗的符号式， $Z(p)$ 的结构与在正弦电路时电路阻抗的符号式

$$Z(j\omega) = R + j\omega L + \frac{1}{j\omega C}$$

有同样的形式， $Z(p)$ 和 $Z(j\omega)$ 式的结构相同不是偶然的，而是完全合乎规律的，因为当电压和电流作正弦变化时，它们的符号式可以表示为在它们之间具有相位差的 $\bar{U}e^{j\omega t}$ 和 $\bar{I}e^{j\omega t}$ 的形式，电压的平衡方程式可写为下列形式：

$$u = Ri + L \frac{di}{dt} + \frac{1}{C} \int_0^t i dt$$

$$\text{或} \quad \bar{U}e^{j\omega t} = R\bar{I}e^{j\omega t} + j\omega L\bar{I}e^{j\omega t} + \frac{1}{j\omega C}\bar{I}e^{j\omega t}.$$

或者用 $\bar{U}$ 表示 $\bar{U}e^{j\omega t}$ 和用 $\bar{I}$ 表示 $\bar{I}e^{j\omega t}$ ，我们得到

$$\bar{I} = \frac{\bar{U}}{R + j\omega L + \frac{1}{j\omega C}} = \frac{\bar{U}}{Z(j\omega)}.$$

象在交流理论中引用算子 $j\omega$ 一样，在研究过渡过程的算子法中引用算子 p 也能把微分方程式化成代数形式，即是使它们代数化。

当各支路中的电流和电压降用符号式表示时，用于节点上的

基尔霍夫第一定律和用于各个回路上的第二定律仍然有效，所有属于线性电路的定理和换算也还可以应用，例如戴维宁定理，星形三角形变换等等。求解各支路中的电流或者各段上电压的表示式可以归结为求解线性代数方程式，例如当线路接入于直流电压时得到电流表示式：

$$i(p) = \frac{U}{Z(p)} = \frac{UM(p)}{N(p)},$$

它等于直流电压 U 除以阻抗的符号式 $Z(p)$ ，在一般情况下，阻抗的倒数 $\frac{1}{Z(p)} = Y(p)$ ，亦即以符号式表示的导纳是有理分式。

在通分之后，该分式的分子和分母都是由 p 的整数幂多项式组成的，并且分母 $N(p)$ 中 p 的最高幂大于 $M(p)$ 中 p 的最高幂。这一点可从下述每一支路的阻抗表达式推出：

$$Z(p) = R + Lp + \frac{1}{pC} = \frac{LCp^2 + RCp + 1}{Cp}$$

(在电路中没有电容 $C = \infty$ 的情况，而 $R = 0$, $L = 0$, $C \neq 0$ 的情况是不现实的)，根据因次的条件，在多项式 $N(p)$ 中， p 的幂应该大于多项式 $M(p)$ 中 p 的幂，其所大出之量等于 1。如果分子和分母中 p 的最高幂相同，则表明在接通瞬间电流得到有限值。因为 t 等于零对应于 $p = \infty$ ；分子和分母用 p 除，我们得到有限值(参看 §16, VII 相似定理)。

如果欲求电路在接向直流电压时任意两点间的电压，则用相似的方法来解决，我们就得到：

$$u(p) = \frac{U}{Z_u(p)} = \frac{UM_u(p)}{N_u(p)},$$

式中 $Z_u(p)$ 可以考虑为某种对应于 $U(p)$ 的阻抗 [$Z_u(p)$ 的因次不同于 $Z(p)$ 的因次]。在这种情况下， $M_u(p)$ 中 p 的最高幂不可能大于 $N_u(p)$ 中 p 的最高幂。

正如 §16 中所证明的[关系式(16-48)]，如果在 $t=0$ 瞬间所接入的电压不是常数，而是时间的函数，则以算子 p 表示的电流的象函数(或任何其它的量)等于以算子 p 所表示的接入电压除以

阻抗的符号式后所得的商。我們現在假定所接入的电压是按正弦規律变化的。

正弦电压在一般形式中可以用虛幂来表示

$$u = U_m e^{j\omega t} = U_m \cdot \cos \omega t + j U_m \sin \omega t. \quad (2-24)$$

根据方程式(2-13), 若令 $\alpha = -j\omega$, 則这个虛幂可以变换为算子 p 的函数:

$$U_m e^{j\omega t} = \frac{U_m p}{p - j\omega} = u(p), \quad (2-25)$$

因此, 当接在具有振幅等于 1 的正弦电压时, 电流可用下式表示:

$$i(p) = \frac{u(p)}{Z(p)} = \frac{p}{(p - j\omega) \cdot Z(p)} = \frac{p \cdot M(p)}{(p - j\omega) N(p)}. \quad (2-26)$$

因为

$$e^{j\omega t} = \cos \omega t + j \sin \omega t$$

包含实部和虛部, 所以方程式的解必然得到具有实部和虛部的复数式。

因此, 如果正弦电压具有初相 ψ

$$u = U_m \sin(\omega t + \psi) = U_m \cdot \sin \psi \cdot \cos \omega t + U_m \cdot \cos \psi \cdot \sin \omega t, \quad (2-27)$$

$$u = U_m' \cdot \cos \omega t + U_m'' \cdot \sin \omega t,$$

則为了求得电流, 当接入此电压时起先必須把 U_m 看成为 1, 然后将方程式(2-26)的解的实部乘 $U_m' = U_m \sin \psi$, 而虛部去掉 j 再乘以 $U_m'' = U_m \cos \psi$, 并把这两式相加。

3. 赫維賽德分解定理

正如前节中所指明的那样, 当赫維賽德算子法用来研究具有集总参数 R 、 L 和 C 的电路內的过渡过程时, 它引出(2-26)式类型的方程式, 即包含 p 的整数幂的多項式的有理分式。赫維賽德分解这有理分式为简单分式之和, 然后把这简单分式中的每一个都变换为時間函数, 并将这样所得的各个解答迭加起来。

通常, 在算子方程式中, 有理分式的分子多項式的幂低于分