點點滴滴的數學回憶 我在武陵的研究之路 1983-1986



王金龍 12/11, 2019





* N = {1,2,3,4,5,...},進而得到 N ⊂ Z ⊂ Q ⊂ ℝ ⊂ C ⊂ ?

* Q1:360 的因數個數?因數總和?

* Q2: $S_n := 1^3 + 2^3 + 3^3 + \dots + n^3 = ?$





Part I: "高中人才選拔"

Part II: 數學競賽

Part III: 科展

1	2	3	4	5	6	7	8	9	А	B	C	D	E	F
2	4	6	8	A	С	E	10	12	14	16	18	1A	1 C	1E
3		9	С	F	12	15	18	1 B	1E	21	24	27	2A	2D
4			10	14	18	1 C	20	24	28	2C	30	34	38	4C
5				19	1E	23	28	2D	32	37	3C	41	46	4 B
6														
7							5							
8										5				
9														
A														
B														
C				5										
D														
E													.	
F														



Part I: 與武陵的邂逅 & 高中人才選拔

* 從畫畫到電玩

* 為何考桃聯?

* 夢想實現的第一步: 電腦社, 程式大賽 * 1, 8, 60, 620, 這是什麼數列? 本文將使你對"資訊"建立起具體的觀念,使你對"電 腦"不再陌生,更讓你能充滿信心以迎接這資訊時代的來臨 。文中爲力求客觀、實際以及內容的充實,故引用了許多各 階層人士的話,讀完本文,相信必能使你獲益匪浅。

武陵青年 33 (1983), p.128-132



二進位與數位邏輯電路

* 1, 2, 3, 4, 5, ... = 1, 10, 11, 100, 101, ...

* 1011 = 1000 + 10 + 1, 乘 1000 只是左移 3 bits, 因此 關鍵在於二進位"加法"如何以電路實現:

* s = p + q = ? 假設位數 (bits) = L, ^ = xor (wedge)

* c = 0, for i = 1 to L do $s[i + 1] = p[i]^q[i]^c;$

* c = (p[i] & q[i]) or (p[i] & c) or (q[i] & c).

Knuth: The Art of Computer Programming, vol.1, p.19

▶ 8. [25] (a) Prove the following theorem of Nicomachus (c. 100 A.D.) by induction: $1^3 = 1, 2^3 = 3+5, 3^3 = 7+9+11, 4^3 = 13+15+17+19$, etc. (b) Use this result to prove the remarkable formula $1^3 + 2^3 + \cdots + n^3 = (1+2+\cdots+n)^2$.

[Note: An attractive, geometric interpretation of this formula, suggested to the author by R. W. Floyd, is shown in Fig. 5. The idea is related to Nicomachus's theorem and Fig. 3. See M. Gardner, Scientific American 229 (Oct. 1973), 114-118, for other proofs.]

Side =
$$5+5+5+5+5=5 \cdot (5+1)$$

Side = $5+4+3+2+1+1+2+3+4+5$
= $2(1+2+\dots+5)$

Area = $4 \cdot 1^2 + 4 \cdot 2 \cdot 2^2 + 4 \cdot 3 \cdot 3^2 + 4 \cdot 4 \cdot 4^2 + 4 \cdot 5 \cdot 5^2$ = $4(1^3 + 2^3 + \dots + 5^3)$



Fig. 5. Geometric version of exercise 8, with n = 5.

* 高中人才培育計畫, 實驗本

* 盧澄根老師與我

* 微積分,線性代數,解析概論(高木貞治),...

* 脫胎換骨與抉擇之間 ...





* "中華文化復興運動推行委員會" 主辦

* 高一: 臨時被通知, 做一題半

* 高二: 吊車尾進北區複賽, 決賽

自主學習之路,決定志職之時,跳級遭拒
高三:發高燒 40 度赴決賽







· 大拉線 可= 30分 · △ABC 變動時 此關係恒保時

方程式的複數解

* 假定 a₁,..., a_n ∈ C 為相異的複數.

*考慮方程式
$$f(z) = \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{z - a_i} = 0$$

* 證明所有解都在包含 a1,..., an 的凸多邊形內部.



示的陰影面積有極值?極大還是極小?

圓錐曲線就 是二次曲線.

找出焦點,準線,離心率.



七十四學年度數學競試得獎同學名錄

特等獎二名(獎金20,000元,獎狀乙紙)

于如岡(台南一中) 王金龍(武陵高中)

一等獎二名(獎金10,000元,獎狀乙紙)

許昭萍(高師附中) 劉艾克(高雄高中)

二等獎三名(獎金5,000元,獎狀乙紙)

董維新(建國高中) 王以修(建國高中) 謝敬儒(建國高中) 三等獎六名(獎金10,000元,獎狀乙紙)

黃愷悌(建國高中) 張釗泓(建國高中) 蔡振中(建國高中)

楊銘棋(建國高中) 何逸然(台中一中) 王雅瑜(台中女中)
優勝獎五十四名(獎狀乙紙)

葉劭德(建國高中)	蔡啓銘(建國 高中)	鄭永銘(建國高中)
栗育力(建國高中)	王光燁(建國高中)	余家富(建國高中)
王佳盈(建國高中)	郭文堂(建國高中)	簡君儒(建國高中)
蔡岱 朋(建國 高中)	林昭維(建國高中)	江文泰(建國高中)
劉國英(建國高中)	吳忠 幟(建國 高中)	曾 俊智(建國 高中)
劉家新(建國高中)	楊忠義(師大附中)	洪士 晉(師 大附中)
褚建民(成功高中)	吳成 焕(中正高中)	葉爾瞻(延平高中)
吳昌俊(光仁高中)	鄭銘洲(武陵高中)	<i>萘</i> 振家(江翠國中)

左:與侯建威校長,鄭銘洲.右:與于如岡.



PART III:

科展 1985-6

複變數與多變數下牛頓法的討論

高中組數學科第二名

台灣省立武陵高級中學

作 者:王金龍 指導教師:盧澄根

一、研究動機與目的

一般初微的教科書中都有介紹方程式實數根的逼近法,然而複數 根則未見提及,而且書上所提出的收斂條件也不完備,因此引發了研 究的興趣,希望藉此研究擴充已知的方法,使其能夠解決一般根逼近 的問題。

二、研究內容

(一)牛頓法:衆多逼近法中,牛頓法是效率很高的一種,如圖1。





* 如何有效逼近任意方程式 f(x) = 0 的解?

$$= \frac{f(x_n) - 0}{x_n - x_{n+1}} = f'(x_n) \implies x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n = 0, 1, 2...$$

* 若 $x_n \rightarrow b$ 則f(b) = 0.

* Q: 若 f(a) = 0, 能否在 a 附近找到一個區間 Ω , 使 任何起始點 $x_0 \in \Omega$ 之點列 x_n 均收斂於 a?

* 定理: 假定 f(a) = 0. 如果函數 y = f(x) 在 x = a 的 附近可以用冪級數展開,則區間Ω存在! ★ 證明:考慮牛頓映射 $\phi(z) = z - \frac{f(z)}{f'(z)}$. 由於 $\phi(a) = a$ (不動點),因此根據 ``均值定理'', * $|\phi(z) - a| = |\phi(a) - \phi(a)| = |\phi'(c)| \cdot |z - a|.$ * 如果能夠控制 $|\phi'| \le r < 1$, 就可以找到 Ω.

* 計算
$$\phi'(z) = 1 - \frac{f'(z)^2 - f(z)f''(z)}{f'(z)^2} = \frac{f(z)f''(z)}{f'(z)^2}.$$

* 假定 a 是 n 重零點:

*
$$f(z) = p_n(z-a)^n + p_{n+1}(z-a)^{n+1} + \dots$$

*
$$f'(z) = np_n(z-a)^{n-1} + \dots$$

*
$$f''(z) = n(n-1)p_n(z-a)^{n-2} + ...$$

* 因此
$$\phi'(z) = \frac{n(n-1)p_n^2 + \dots}{n^2 p_n^2 + \dots}$$
, 得到 $\phi'(a) = \frac{n-1}{n} < 1$.

丙、多變數聯立方程組實數根的逼近: 若f(x、y)=0 為曲線 Γ_1 g(x、y)=0 為曲線 Γ_2 $\Gamma_1 \cap \Gamma_2$ 即聯立方程組之根。

如果想要推廣牛頓法到多變數的情形,首先必須知 道函數 z = f(x, y) 在 $(a, b, f(a, b)) \in \mathbb{R}^3$ 的切平面方程.

ℝ³中的平面方程為p(x - a) + q(y - b) + r(z - c) = 0, 其中(p,q,r)為法向量. 它與(x,y)平面交於z = 0.

同法用在g(x,y)上,得線方程:g_z(x-x₀)+g_y(y-y₀)
=-g解聯立方程組,求(x,y),用以逼近 Γ₁, Γ₂之交點:
$$\binom{f_{x}}{g_{x}}\binom{y}{y-y_{0}} = -\binom{f}{g'}, ill [J_{0}] = \binom{f_{x}f_{y}}{g_{z}g_{y}}, J_{0} \beta$$
Jacobian 行列式,若J₀(x₀,y₀)キ0,則有:
$$\binom{x-x_{0}}{y-y_{0}} = -[J_{0}]^{-1}\binom{f}{g} \Rightarrow \binom{x}{y} = \binom{x_{0}}{y_{0}} - [J_{0}]^{-1}\binom{f}{g}$$

$$ll \binom{x_{0}}{y_{0}} \rightarrow \binom{x}{y}$$
ill $\beta \neq \beta \overline{x_{n+1}} = \phi(\overline{x_{n}}), \overline{f} = \binom{f}{g}$
II: $\overline{x_{n+1}} = \overline{x_{n}} - [J_{0}(\overline{x_{n}})]^{-1}\overline{f}(\overline{x_{n}})$
Ji at $x_{n+1} = x_{n} - \frac{f(x_{n})}{f'(x_{n})}$ 幾乎是等價的,

以下證明行列式的微分公式:



我們只需要 $A = a_{11}a_{22} - a_{12}a_{21}$ 的簡單情形.

Pf: A = Σ sign(π)· $a_1\pi(1)$ · $a_2\pi(p)$ ······ $a_n\pi(n)$

π是任一排列

利用微分的乘法公式:



10



$$\begin{split} \nabla_{x} &= \frac{-\left| \begin{array}{c} f_{xx} & f \\ g_{xx} & g \end{array} \right| J_{0} + \left| \begin{array}{c} f_{x} & f \\ g_{x} & g \end{array} \right| J_{0x}}{J_{0}^{2}} \\ & V_{y} &= \frac{-\left| \begin{array}{c} f_{xy} & f \\ g_{xy} & g \end{array} \right| J_{0} + \left| \begin{array}{c} f_{x} & f \\ g_{x} & g \end{array} \right| J_{0y}}{J_{0}^{2}} \\ & \text{ If } f = 0 \text{ Lg } g = 0 \text{ If } \text{ or } \text{ ff } U_{x} = U_{y} = V_{x} = V_{y} = 0 \text{ or } \\ & \text{ If } \text{ If } \text{ if } f = 0 \text{ Lg } g = 0 \text{ If } \text{ or } \text{ ff } U_{x} = U_{y} = V_{x} = V_{y} = 0 \text{ or } \\ & \text{ If } \text{ If } \text{ if } f = 0 \text{ Lg } g = 0 \text{ If } \text{ or } \text{ ff } U_{x} = U_{y} = 0 \text{ or } \\ & \text{ If } \text{ if } \text{ if } f = 0 \text{ Lg } \text{ ff } \text{ if } f = 0 \text{ If } \text{ ff } \text{ ff } \text{ ff } \text{ ff } \\ & \text{ If } \text{ ff } \text{ ff$$

如果f(Q) = g(Q) = 0, 我們必須假設 $J_0(Q) \neq 0$.

在此並假設了J在 $f = 0$, $g = 0$ 點上的連續性, 本來要證明點列Xn
→ (k d) (A , 確認可以考慮し 1) / 1 下的線小咖 計画理, 即共点(0)
之收贼性,隐肢引动为恐口了一个工作的船小队为你还是,如石学(4)
$= Q , J (Q) = 0 , 必存在 \delta > 0 , 使若 P - Q < \delta 則 J (P) $
<1 ,如此一來,任何在 $ P-Q < \delta$ 內之區域 Ω 經Ø映射後得 Ω'
必然有 $\frac{ \Omega' }{ \Omega } < 1$,面積雖縮小了,
(10) 卻未必全落在 $ P-Q < \delta$
內,故縮小的特性不能連續使用,也
就無法證明Ω在ø的重重映射之後會 o x o x
收縮到Q點。 圖 11
既然面積的方法行不通,那就改用弧長的方法:

Q:有向量形式的均值定理嗎?

設曲線
$$\Gamma 經 \phi 映 射後為 \Gamma' , 則$$

 $|\Gamma'| = \int ds = \int \sqrt{du^2 + dv^2} (在 u - v 平 面上),$
 $\Gamma' \Gamma' \Gamma'$
 $du = u_x dx + u_y dy$
 $dv = v_x dx + v_y dy$

 $du^{2} + dv^{2} = (u_{x}^{2} + v_{x}^{2}) dx^{2} + 2(u_{x}u_{y} + v_{x}v_{y}) dxdy + (u_{y}^{2} + v_{y}^{2}) dy^{2}$ 令此二次形為 $Adx^{2} + 2Bdxdy + Cdy^{2}$, 故 | Γ' | = $\int \sqrt{Adx^{2} + 2Bdxdy + Cdy^{2}}$

註記: $ds^2 = \sum g_{ij} dx_i dx_j$ 即 Gauss 的 first fundamental form, 或稱 Riemann 度量. 是 Einstein 理論的根本元素.

由於二次形在根號內,故必然是恒正的二次形,有: A>0,C>0, AB BC >0,....必然條件。 而 | Γ | = $\int \sqrt{dx^2 + dy^2}$,若要 | Γ' | < | Γ | ,可考慮在 Γ 上處處 皆有(Adx²+2Bdxdy+Cdy²)<(dx²+dy²) 即(A-1)dx²+2Bdxdy+(C-1)dy² 為恒負,恒負的條件是: A - 1 < 010.0 必然條件,故只要A+C<1,以上兩條件便均成立。

註記:當時我的線性代數還很嫩,繞了遠路卻讓我敲開 了微分幾何學的大門!

設Q為一零點, $\phi(Q) = Q$, J(Q) = 0, $u_x = u_y = v_x = v_y = 0$, 顧 $MA + C = u_x^{*} + v_x^{*} + u_y^{*} + v_y^{*} = 0$,故在連續的假定之下,任何 $\epsilon > 0$,必存在 δ ,若| P - Q | < δ ,則A + C < ϵ ,以下取 ϵ 是小 於1之正數 Γ 在 $|P-Q| < \delta$ 內,並以Q為端點之線段,則 Γ' 為一 以Q 為端點之曲線, 且 | Γ' | $< \sqrt{\epsilon}$ | Γ |, 理由同前, 因此時恒負條 件為: $A - \epsilon < 0$ A B B C $\epsilon(A+C) + \epsilon^* > 0$,在 $A+C < \epsilon$ 下當然是成立的。 由於 | Γ' | < $\sqrt{\epsilon}$ | Γ | < δ , 故 Γ' 線就算拉成直線仍然落於 | P -

Q1<δ內,何況是曲線時呢!

結論: 重數為 1 的解一定存在收斂區間 $Q \in \Omega \subset \mathbb{R}^n$. 這個證明顯然可以推廣至 n 個變數, 甚至是 $Q \in \mathbb{C}^n$.

與科學館 朝夕相處



1986



後續發展: 2005, NWMA Gold

ON THE BEHAVIOR OF NEWTON ITERATION

C. C. TSAI

ABSTRACT. We study the multivariate Newton method for the case of non-simple root. We give a criterion for it to converge, in which case the convergence rate will be linear. We then give a modified method to achieve an exponential rate of convergence. In contrast to this, we present also a number of examples to demonstrate some critical phenomenons of the Newton iteration when the criterion does not hold, and discuss possible ways to resolve the problem.

1. INTRODUCTION

The **Newton iteration** provides an algorithm to approximate the roots of smooth maps $f : \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^n$ from Euclidean *n*-space to itself. Namely

$$x \mapsto N(x) := x - (Df|_x)^{-1} f(x).$$

For the one-variable case it is well known that the Newton iteration always converges locally at any root, unless the derivative of all order vanish there. For multivariate case, the method is efficient if the root *a* is a simple root, i.e. the Jacobian of the map det $Df|_a$ at *a* is non-zero. If det $Df|_a = 0$, the Newton iteration is undefined at *a*, and therefore difficult for us to analyze its local behavior.



The Secretary Problem: Two-Player Extensions and Going Back^{*}

Brian Chen (betaveros.celcion@gmail.com)

May 2009, revised June 2009

Abstract

The Secretary Problem is a thoroughly-studied optimal-stopping problem in which a person must try to select the best applicant from a given number of them. The problem is that he must interview them sequentially, must decide whether to accept the applicant just after the interview, and cannot return to previous applicants. The 1/e optimal strategy for this is well known, and many extensions of it have been studied. Here we will study some more generalizations:

Firstly, a fairly simple generalization is presented that allows the person to return to previous applicants, with a fixed probability of success. Through this problem we will return to the classic problem and demonstrate the "sum the odds to one and stop" rule, and from that the 1/eoptimal strategy.

Next, the main course is two generalizations of the problem involving two players each. In the first one, one player is more powerful than the other, and when both players want a certain secretary the first player will receive her. We will find the optimal strategy and probability of success for this, then go on to a scenario where the weaker player can choose between helping the stronger player and receiving the privilege of a coin flip, or not helping and remaining weak. On the way, we will derive a formula for determining the probability of a set number of candidates (secretaries who are better than previous ones) occuring in a number of applicants.



* 特別感謝 侯建威 校長, 盧澄根老師 *與"一班"的所有老師與同學們 * 同學們都已經是國內外各行業翹楚 *我兒重陽,外甥許家瑋後來也都是武陵人...



武陵高中1986畢業三年一班 2015年同學會 🚔 📲 舒果桃園大同店

作者: Picasso Hu



























物理老師總是搶先一步 佔用國文課,國文老師 就拉我去打羽球!



荒山茉莉 Post Rock. 12/13 (五), 華山文創 大團誕生年終場







