

算法須知

幼梅題



算法須知

總引

算法之事不獨日用飲食米鹽零雜有無相易于母互權必藉算法為用也。即如度土田而推積步計道里而定均輸。因高廣而立商工。凡可尺量寸計而得者。皆有算法存焉。若夫樓臺山嶽之高。濠塹坑谷之深。河梁海口之遙。且闕雖不能身履其地。苟可望而測之者。亦可算得其數。至于仰觀天文。俯察地理。尤以算法為大用焉。故深于算法者。可以析至紛之數。窮至蹟之理。造至精至奇之器。奪造化之權。與洩天人之祕奧。國家因此以富強。天下俱得其

算法須知

便利。其功豈淺鮮哉。或以數理淵深。每致望之而卻步。殊不知算法之事。由淺入深。節節可以致用。習其淺而未習其深。則其淺者已有淺者之用。且淺者之用處。比深者更多。必不至學成而無用也。此書專為初學算法之人而作。但取極淺之算法。設題演數。務使人易于通曉。惟因限于卷帙。故于稍深之法。稍繁之題。概弗及焉。書中共分為四章。第一章論整數之加減乘除。及求公度數公倍數之法。第二章論命分約分通分加分減分乘分除分之法。第三章論小數加減乘除之法。第四章論開方之法。而以此例終焉。此皆為算學中最淺而最要之事。習之易成。思之易

明而其用則無窮焉。是猶文人之紙筆，武士之戈矛，農夫之耒耜，漁者之網罟，不能一日無之者也。學者苟能于此書之各法，習之純熟，則心中必自有領悟，再取他種詳備之算學書觀之，如幾何代數、微分、積分等術，必能漸通其義。蓋其術雖極精深，仍不外乎加減乘除開方等法。所積累變化而成，故可漸得其解也。若于加減乘除開方之法，習之未熟，或其理未能了然于心，而遽欲觀各種深算術，以冀捷獲，是猶未能步履于平地，而欲登山也，能乎不能乎。

光緒八年歲次壬午金匱華蘅芳自敘

算法須知

二

是書為華君若汀所輯，於尋常算法已幾賅備，設題演數尤甚簡明，余讀之喜爰付剞劂，以便廣其傳焉。傅蘭雅識

目錄

第一章 記數之法 加法 減法 乘法 除法

公度數 公倍數

第二章 命分法 約分法 通分法 分數加法

分數減法 分數乘法 分數除法

第三章 記小數法 小數加法 小數減法 小數乘

法 小數除法 諸乘方

第四章 開方 比例法

算法須知

金匱 華蘅芳輯

第一章 記數之法

無論何種數目皆可用一二三四五六七八九各數記之。因每數若必立一名則不勝其繁且不利于記故有進位之法。每位之數以九為限滿十則進為上位之數仍自一至九之各字記之。滿百又進其位仍自一至九之各字記之。如是以至于萬以上皆以此法進位則所用數目之字不多而不至紊亂無序矣。

算法須知

理橫列之數便于布算各隨其便而用之。所以算法之書其論說及題目中宜用直行之數其算式必用橫列之數。非如此則閱者不易明也。

凡直行之數必用十百千萬等字以記其位數否則易于混淆。如幾萬幾千幾百幾十幾之類是也。

凡橫列之數不必用十百千萬等字記之。惟恆以最右之一字為單位之數其左則為當十之位再左則為當百之位當千之位。如是以至幾萬幾十萬幾百萬皆向左計之。

如 一 二 三 四 五
即一萬二千三百四十五也。

凡遇無數之位不可將下位之有數者徑接上位之有數者書之必于其無數之位作圈以記之其圈即無之意也

如二千零十六必作 $\overset{二}{0}\overset{六}{0}\overset{一}{0}\overset{六}{六}$ 不可作 $\overset{二}{0}\overset{一}{0}\overset{六}{六}$ 如二千零零六必

作 $\overset{二}{0}\overset{0}{0}\overset{六}{六}$ 不可作 $\overset{二}{0}\overset{六}{六}$ 如二千必作 $\overset{二}{0}\overset{0}{0}\overset{0}{0}$ 不可但作二字也

加法

有幾箇數目而欲總計之則必用加法故加法者即求各數相和之數也

凡學加法須先取任兩箇單位之數和而數之記其總數若干及一一記熟便能將任何單位之數相加而多位之

算法須知

數相加者亦可從此推廣而得

學習兩箇單位之數相加有一簡易之表名曰加法表

加法表

| | | | | | | | | |
|----|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 九 | 八 | 七 | 六 | 五 | 四 | 三 | 二 | 一 |
| 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 | 一〇 |
| 一一 | 一一 | 一一 | 一一 | 一一 | 一一 | 一一 | 一一 | 一一 |
| 一二 | 一二 | 一二 | 一二 | 一二 | 一二 | 一二 | 一二 | 一二 |
| 一三 | 一三 | 一三 | 一三 | 一三 | 一三 | 一三 | 一三 | 一三 |
| 一四 | 一四 | 一四 | 一四 | 一四 | 一四 | 一四 | 一四 | 一四 |
| 一五 | 一五 | 一五 | 一五 | 一五 | 一五 | 一五 | 一五 | 一五 |
| 一六 | 一六 | 一六 | 一六 | 一六 | 一六 | 一六 | 一六 | 一六 |
| 一七 | 一七 | 一七 | 一七 | 一七 | 一七 | 一七 | 一七 | 一七 |
| 一八 | 一八 | 一八 | 一八 | 一八 | 一八 | 一八 | 一八 | 一八 |
| 一九 | 一九 | 一九 | 一九 | 一九 | 一九 | 一九 | 一九 | 一九 |

此表之用法如欲求八與七之和則于左之縱行從八向右橫看亦于上之橫行從七向下直看至縱橫相遇之格其數為五即知八與七相加必得十五也

此表記之甚熟。則遇任兩箇不大于九之數。能不假思索而得其和。則可依下法。將任兩數相加。

凡欲將任兩數相加者。可先將兩數橫列之。無論何數在上。何數在下。俱可。惟須齊其位數。令上下相對。單位與單位對。十位與十位對。百位與百位對。千位萬位亦然。向左計之。為十百千萬。而單位為最右之一數。寫畢各數。即于其下作一橫線界之。乃從單位之數起。將此位之兩數相加。而書其所得之單位數。于本位橫線之下。如有加得之進一位數。則不可寫出。須默記于心。又將左一位之數。相加而得其和。又加入心中所記之數。將其總數之單位者。書于本位橫線之下。而心中又默記其所得之進一位數。自右向左。每位皆如是算之。至其左更無他數。則將所記者亦書之。則橫線下所書之數。即為所求之和數也。

算法須知

三

一題 設有數五千六百七十八。又有數七千六百二十九。求將兩數相加。

則先橫列兩數。各齊其位。下作橫界線。乃以八與九相

加得七。書其七于本位橫線之下。而心中

記其一為左一位之數。乃將左一位之數

七與二相加。得九。又將心中所記之一加

七八
九二
七六
三三
一七

之得。書其〇于此位之下。而心中又記其一。為再左一位之數。乃將再左之一位六與六相加得二。加入所記之一。得三。書其三于此位之下。心中又記其一。為再左一位之數。乃將再左一位之數五與七相加得二。加入所記之一。得三。書其三于此位之下。其一為再左一位之數。因更無他數與之相加。故即書于再左一位之下。則共得五位之數。為一萬三千三百零七。即加得之數也。多數相加者。其法亦同此例。

二題 設有數一百二十三。又有數四百五十六。又有數七百八十九。求總數若干。

算法須知

則將三先與六相加得九。又將九與九相加得八。乃書其八。而心中記其一。為左一位之數。乃以左一位之數

| | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 一 | 二 | 三 | 四 | 五 | 六 | 七 | 八 | 九 |
| 一 | 二 | 三 | 四 | 五 | 六 | 七 | 八 | 九 |

二與五相加得七。又以七與八相加得五。又加入心中所記之一。得六。乃書其

六。而心中又記其一。為左一位之數。乃將左一位之數一與四相加得五。又以五與七相加得二。又加于心中所記之一。得三。乃書其三。因其左一位更無他數可加。故書其一千三之左。則共得一千三百六十八。即加成之總數也。

三題 設有數一百二十。又有數三十四。又有數五百零

六又有數七百八十九求總數若干

則將其單位之四數〇四六九相加得九乃書其九而

心中記其一為十位之數又將十位之數二三〇八相

二〇四六九
一三〇八
五七四

加得三加入心中所記之一得四乃
書其四而心中記其一為百位之數

又將百位之數一五七相加得三加入所記之一得四

即于百位下書四又于千位下書一則共得一千四百

四十九為所求之總數

四題 求一千八百零五與三十六與一萬九千七百二

十七與三與一千四百七十四與二千零零八之和

算法須知

則如法列齊各數下作橫界線乃將單位之各數相加

得三即為三箇十與三箇一將三箇一書于本位之下

為三而將三箇十記于心中以與十位之各數相加得

五即一箇百五箇十將五箇十
書于本位之下為五而心中又
記其一箇百以與百位之各數

相加得二即二十箇百亦即二千而無百故在本位下

作〇若不作〇看差一位誤將當千之位為當百之位

也再將二千與千位之各數相加得五即十五箇千亦

即一箇萬五箇千書五于千位之下再將其一萬與萬

位之數相加得二萬書于其位之下。則全數已得。共為二萬五千零五十三。為所求之和數。

減法

凡有一數。以他數減之。其所得之數。謂之餘數。亦謂之較數。求此較數之法。名曰減法。尋常之算法中。其減之之數。必小于本數。否則不能減也。

凡欲于大數內減去小數者。先列大數于上。小數于下。各齊其位。又于其下作橫線為界。乃將各位之數。上下相對者。自右而左。每位以下數減上數。書其減餘之數于本位之下。即得。如遇其上下相對之數。上數為小。下數為大。

算法須知

六

則必將上數加十。而以下數減之。而將其左一位之下一數加一算之。乃可減其上一數。否則不合也。

一題 設有數五萬六千七百八十九。以四萬三千六百四十二減之。其餘數若干。

則列大數于上。小數于下。作橫線界之。乃從單位起。以

| | | | | | | | | |
|---|---|---|---|---|---|---|---|---|
| 九 | 八 | 七 | 六 | 五 | 四 | 三 | 二 | 一 |
| 四 | 四 | 六 | 三 | 一 | 一 | 一 | 一 | 一 |

二減九。餘七。書之于本位之下。乃將其十位之數。以四減八。餘四。則書四于其位之下。又將百位之數。以六減七。餘一。則于其

下書一。又將千位之數。以三減六。餘三。則于其下書三。又將萬位之數。以四減五。餘一。而于其下書一。則共減

得一萬三千一百四十七。即所求之餘數也。

二題 設有數二萬三千六百七十二。以一萬六千四百八十一減之。其餘數若干。

則單位之二。以一減之。餘一。故于其下書一。其十位之七。以八減之。上數小。下數大。為不足減。則必將上數當

作七。而以八減之。餘九。故于其下書九。因

此而百位之六。本應以四減之者。今必作以五減之。得其餘數一。故于其下書一。其

千位之三。以六減之。亦不足。必作為以六減三。餘七。故

于其下書七。而萬位之一。因此必作二算。以二減二為

算法須知

七

適盡。則不必書〇。共減得七千一百九十一。即所求之餘數也。

乘法

將一數連加若干次。其所得之總數。謂之積。即本數之若干倍也。若其倍數甚多。則累加不易。故另有簡法。以求其積。其法名曰乘法。

如有數一千三百六十七。欲知其四百二十九倍之數。若用加法推之。必將一千三百六十七連書四百二十九次。再將其各數相加。方可得其積。若用乘法。則為一千三百六十七以四百二十九乘之。可以頃刻而得所求之數也。

凡學乘法必先熟記各單數相乘之數可將乘法表習之

| 乘 | | 法 | | 表 | | | | |
|---|----|----|----|----|----|----|----|----|
| 一 | 二 | 三 | 四 | 五 | 六 | 七 | 八 | 九 |
| 一 | 二 | 三 | 四 | 五 | 六 | 七 | 八 | 九 |
| 二 | 四 | 六 | 八 | 一〇 | 一二 | 一四 | 一六 | 一八 |
| 三 | 六 | 九 | 一二 | 一五 | 一八 | 二一 | 二四 | 二七 |
| 四 | 八 | 一二 | 一六 | 二〇 | 二四 | 二八 | 三二 | 三六 |
| 五 | 一〇 | 一五 | 二〇 | 二五 | 三〇 | 三五 | 四〇 | 四五 |
| 六 | 一二 | 一八 | 二四 | 三〇 | 三六 | 四二 | 四八 | 五四 |
| 七 | 一四 | 二一 | 二八 | 三五 | 四二 | 四九 | 五六 | 六三 |
| 八 | 一六 | 二四 | 三二 | 四〇 | 四八 | 五六 | 六四 | 七二 |
| 九 | 一八 | 二七 | 三六 | 四五 | 五四 | 六三 | 七二 | 八一 |

用此表之法如欲知六與七相乘之數則查其左邊縱行之六與其上橫行之七相交之格得四十二即知其乘得之數為四十二

此表所列之數即中法之小九九也學者如已熟記九九歌訣者則可不必用此表矣

算法須知

凡欲將兩數相乘者以原數為實倍數為法列實于上列法于下各齊其位下作橫線為界

若其法為單位之數則將法先與實之單位相乘書其乘得之單位數于其位之下其乘得之數有進一位者則記于心中又將法與實之十位數相乘將所記之數加入亦書其乘得之本位數而記其進一位之數自右向左每位皆如此乘之乘訖書訖則橫線下所書之數即為乘得之數如實內有〇位者必將〇字用之與數目之字無異

切不可遺忘凡以〇與他數相乘者其乘得之數亦為〇因有數以無倍之則其數亦無也

一題 設有數為十二。欲求其四倍之數。

則以十二為實列于上。四為法。列于下。作橫線于下為

二四八
一四

界。先以四乘二。得八。書于本位之下。又以四乘一。得四。書于上一位之下。即得四十

八。為乘得之數。

二題 設有數十二。以五乘之。得數若干。

一二五
六〇

先以五乘二。得一〇。則本位為無數。故于其下作〇。而心中記其一。為上位之數。又以

五乘上位之一。得五。加入所記之一。得六。書其六于其位之下。即得六十。為乘得之數。

算法須知

三題 設有數六百零七。問以六乘之。當得若干。

則以六乘七。得四二。書其二于下。而心中記其四。為左一

七六
〇七
三六

位之數。又以六乘〇。得〇。加入所記之四。得四。則于其下書四。又以六乘六。得三六。因

已乘畢。故于本位下書六。而其左書三。即為乘得三千

六百四十二。

若法為多位之數。則從法之單位起。每位與實之各位相乘。至一一乘遍之後。于其下再作一橫線。乃將兩橫線內之各數相加。書其所得于每位之下。即為乘得數。

四題 設有數二十四。若以三十六乘之。則得若干。

則先以六乘四得^四二書其四而記其二又以六乘二得^二四六
^二三四四
^一七二六
^八四
 二加入所記之二得^四四書其四于本
 位書其一于其左一位是為法之單
 位已與實乘訖乃將法之十位數與實之各位相乘三
 乘四得^二書其二而記其一又以三乘二得六加入所
 記之一得七書于二之左一位則為俱已乘遍乃于其
 下作橫線而將乘得之兩層數相加得八百六十四即
 為乘得之數

五題 設有數一百二十三以四百五十六乘之當得何
 數

算法須知

十

則先以六與實之各位相乘得^八七又以五與實之各位

| | | | | |
|---|---|---|--------------------|------------|
| 三 | 六 | 八 | 相乘得 ^五 六 | 又以四與實之各位相 |
| 二 | 五 | 三 | 乘得 ^二 四 | 乃將乘得之各數相加得 |
| 一 | 四 | 七 | 五 | |
| 六 | 一 | 五 | 四 | |
| 九 | 二 | 八 | 五 | |
| 四 | 九 | 六 | 五 | |
| 五 | 六 | 〇 | 五 | |

五萬六千零八十八為所求之數

若法實之末數位為〇者可列法之有數之位使與實之
 有數之位相齊但將有數之各位如法相乘于得數之後
 加其法實末數位之〇于尾即得

六題 設有數四百二十以六百乘之當得若干

則可列法之六使與實之二齊以六乘二得^二書二記
 一又以六乘四得^二以一加之得^五亦書之乃于共乘

$$\begin{array}{r} 420 \\ 600 \\ \hline 252000 \end{array}$$

得之數_五之右。加實之一圈。法之兩圈。則為二十五萬二千。即求得之數也。

乘法中常遇法之各數中有空位。則此空位之圈。可不必與實相乘。但將法之有數之位。乘實之各數。惟書其所得之數。必使末一數與所用法數之位相齊。即不致混淆。

七題 設有數三百六十五。以十萬零一千零零一乘之。當得何數。

$$\begin{array}{r} 365 \\ -0001 \\ \hline 365 \\ 3650 \\ 36500 \\ \hline 365365 \end{array}$$

以單位之一。乘實所得之_五。書時必將五字。與法之單位一字相齊。以千位之一。乘實所得之_五。書時

算法須知

必將五字。與法之千位相齊。以十萬乘實所得之_五。書時必將五字。與法之十萬之位相齊。故將各數相加。得三千六百八十六萬五千三百六十五。為乘得之數。

算法中有一種數。名曰自乘數。謂以本數乘本數。亦即法實相同之數。其乘法與法實不同者無異。

八題 設有數十二。欲求其自乘之數。

則列十二于上為實。又列十二于下為法。以法乘實。得

$$\begin{array}{r} 12 \\ 12 \\ \hline 144 \end{array}$$

一百四十四。即十二自乘之數也。

約法

凡以本數為實。他數為法。以法累減實。至若干次而盡。則其減之之次數。即為約得之數。惟因累減為繁。故別設簡法以求之。其法謂之約法。亦謂之除法。

凡約法可分為五事。一于實之左右各作一反括弧。而書其法于實之左。二從實之左邊起。分其若干位。至能得一大于法之數而止。再試此若干位之數。能容法數若干次。而將次數書于實右之括弧外。為約得數之首位。三將法數與約得之數相乘。將其乘得之數。書于實數左邊若干位之下。再將此數與上相減。而書其減餘之數于此數之下。四在餘數之右邊。書其實之左邊。近于分得

算法須知

數之數目字。此數目字與餘數相連。能得一大于法之數。試其能容法數若干次。而將其次數書于約得數首位之右。依第三事之法為之。若不能容法數。則必在餘數之右。添實數內之次一箇數目字。而依上法為之。儻再不能容法數。必再添實內之次一箇數目字于右。至大于法而止。然其餘數之右。每添數目字多于一箇。必在約得數之右。加一〇字。五依前各事。作至實之各數目字減盡。即成一題。設有數十三萬二千九百七十六。以四約之。則得若干。

則先列實數于左右。各作反括弧。而書法四于左弧之

外。乃觀實之左邊兩位數^二。能容四之三倍。則于右弧之外書^三。以三乘法之四。得^二。書于一^三之下。以下減上餘一。則于橫線下書一。其右則書實之第三位數^二。共

$$\begin{array}{r} \text{四} \quad \text{三} \quad \text{二} \quad \text{一} \\ \text{一} \quad \text{二} \quad \text{九} \quad \text{八} \quad \text{一} \quad \text{七} \quad \text{六} \quad \text{六} \quad \text{一} \quad \text{〇} \\ \text{一} \quad \text{二} \quad \text{二} \quad \text{二} \quad \text{一} \end{array}$$

得^二。此數能容法三次。則于右弧三字之右再作^三。以三與法乘得^二。書于一^二之下。

下減上適盡。則于橫線下書實之第四數^九。此數能容法二次。故于右弧外^三之右書^二。以二與法乘得^八。書于九字之下。以八減九。餘^一。故作橫線而下書^一。右書

算法須知

實之第五數^七。為^七。此數能容法四次。故右弧外二字之右書^四。以四乘法得^六。書于一^七之下。以^六減^七。餘^一。作橫線而下書^一。于其右添實之末位數^六。為^六。此數能容法四次。故于右弧外四字之右書^四。以四乘法得^六。書于一^六之下。以下減上適盡。故于橫線下作^〇。則觀右弧外所書之各數。即為約得之數^{三萬三千二百四十四也}。

二題 設有數三十一萬五千三百六十。以三百六十五約之。則得若干。
其實之左四位數^三。能容法八次。故于右弧外書^八。以

八乘法得^{九〇}書于實之左四位下。以下減上得餘數^{三三}

書于橫線之下。于其右添實之六字為^{三六}此數能容法

六次。故于右弧外八字之右作六。以六乘法得^{一九〇}書于

之下。以下減上得餘數^{一四六}書

于橫線之下。其右添以實之單

位數〇。此^{四〇}能容法四次。則于

右弧外六字之右作四。以四乘

法得^{四〇}書于下。以下減上適盡

得之數。

故于橫線下作〇。則右弧外之數八百六十四即為約

$$\begin{array}{r}
 \text{三六五} \text{一五三六〇} \text{八六四} \\
 \underline{\text{二九二〇}} \\
 \text{二二三六} \\
 \underline{\text{二一九〇}} \\
 \text{一四六〇} \\
 \underline{\text{一四六〇}} \\
 \text{一四六〇} \\
 \underline{\text{一四六〇}} \\
 \text{〇}
 \end{array}$$

算法須知

三題 設有數七萬六千九百三十六。以二百三十六約

之。當得何數。

則觀實左之^{七九}能容法^{三六}三次。故于右弧外作三。以三乘

法得^{七〇八}以減^{七九}得餘數^六右添

實中之三字得^{六三}此數能容法

二次。故于右弧外三字之右作

二字。以二乘法得^{四七}以減^{六三}餘

數為^四右添實中之六字為^{四六}

$$\begin{array}{r}
 \text{二六} \text{三六} \text{三六} \text{三六} \\
 \underline{\text{七〇八}} \\
 \text{六一三} \\
 \underline{\text{四七二}} \\
 \text{一四一六} \\
 \underline{\text{一四一六}} \\
 \text{〇}
 \end{array}$$

此數能容法六次。書六于右弧外二字之右。以六乘法

得^{四六}以減上數適盡。故右弧外之數三百二十六。即為

約得之數

凡法數或有多位而其首一位之數為一其右之各位皆為○者則觀其○位有若干可在實之右邊截去若干位即為約得之數其截去者為餘數

四題 設有數三萬三千四百二十九以一百約之當得若干

則觀法之左邊只有一為有數之位其右有二圈故于

一〇〇三三四二九三三四
三〇〇
三四二
三〇〇
四二九
四〇〇
二九

實之右邊截去二位其截得之三四即為約得之數其所截去之二九為其餘數如不用截法而如

算法須知

常法約之則其所得之數與截得者無異觀上式自明若法之有數之位其右有若干圈者亦可截其法實之尾位如其法尾之圈數則算時可省作多圈而得數無異

如

一七八二〇〇〇六四二四七〇〇〇〇〇(三六〇五)

五三四六〇〇〇
一〇七八七〇〇〇
一〇六九二〇〇〇
九五〇〇〇〇〇
八九〇〇〇〇〇
五九〇〇〇〇〇

可作

一七八二〇六四二四七〇〇〇(三六〇五)

五三四六
一〇七八七
一〇六九二
九五〇〇
八九〇〇
五九〇〇〇〇

如
 二(三〇〇〇〇)四二七六一九三〇〇(三四二八
 三六九〇〇〇〇
 五二七六一九三
 四九二〇〇〇〇
 三五六一九三〇
 二四六〇〇〇〇
 一一〇八九三〇〇
 九八四〇〇〇〇〇
 一一七九三〇〇
 可作
 一二三)四二一七六一(三四二八
 三六九
 五二七
 四九二
 三五六
 二四六
 一一〇
 九八四
 一一七八九三〇〇

觀以上數式可知其算畢之後必仍將所截去之數位
 加入餘數中否則約得之數雖合而餘數必致不合學
 者不可不知

算法須知

公度數

此數能約彼數而無餘則彼數中能容此數若干次而此
 數即為彼數之度數謂其能量度彼數也所以有此數能
 度盡彼兩數則此數即為彼兩數之公度數三數四數以
 至多數亦然

公度數亦名公約數其約即度之意亦名等數故有任幾
 數而有大于一之公度數者其各數為有等之數若無大
 于一之公度數則為無等之數

有時兩數能有數箇公度數即如三百六十與一百六十
 八此兩數之公度數為二為三為四為六為二十四則有

五箇公度數惟二十四為最大謂之最大之公度數。

有彼此二數欲求其最大之公度數其法可分為三事。

一將兩數中之大數以小數約之。二將其餘數為法而

以前法為實約之又得餘數。三依同法作之至無餘數

則末次為法之數即為所求之最大公度數。

一題 設有兩數其一為三百六十其一為一百十二欲

求其最大公度數。

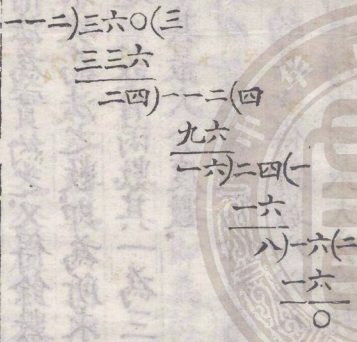
則以一約其六得餘數為二以二約其一得餘數六以

六約其四得餘數八以八約其六則適盡無餘即知八

為其所求之最大公度數。

算法須知

學者既明約法則觀此算
草之寫法自能明最大公
度數之求法矣。



二題 設有數一千九百零八與九百三十六求其最大

之公度數。

則以九約其九得餘數六以六約其六則適盡而無餘

數故知所求之最大公度數為三十
六

$$\begin{array}{r} 936 \\ \text{---} \\ 156 \\ \text{---} \\ 36 \end{array}$$

或問曰如所用之兩數本無公度數者則用此法能指出其無公度數乎答曰無公度數之兩箇數未之有也因其數必能以一度之即必容一若干次所以凡兩數必以一為公度數若無他公度數則其末次之法必為一故即以

一為最大之公度數

算法須知

$$\begin{array}{r} 87 \\ \text{---} \\ 12 \\ \text{---} \\ 3 \end{array}$$

則以二五約八得餘數二以二約五得餘數一以一約二則適可度盡則知此兩數之公度數更無大于一者故一即為其最大之公度數

凡有三數而欲求其最大之公度數者則先將第一數與第二數求得其最大之公度數又以此最大之公度數與第三數求其最大之公度數即得 三數以上仿此
四題 設有三數其第一數為十八第二數為十二第三數為九求其最大之公度數

則以十八與十二求其最大之公度數得六。又以六與九求其最大之公度數得三。則三可度盡十八亦可度盡十二。又可度盡九。故即為各數之公度數。

公倍數

凡將各數累以本數加之。皆能得此數者。則此數即為各數之公倍數。亦謂之公乘數。因各以他數乘之。皆能得此數也。如九十六為八與十二。與二十四與四十八。四數之公倍數是也。

凡任將兩數相乘。或任將多數連乘。其乘得之積。必為各數之公倍數。惟其各數之公倍數。更有小于其積者。故能得其最小之公倍數為最便也。

算法須知

十九

凡有兩數欲求其最小之公倍數。必先求其最大之公度數。將其兩數中之任一數。以最大公度數約之。以約得之數。與其又一數相乘。則其乘得之數。即為兩數之最小公倍數。

一題 設有兩數。其第一數為十四。第二數為二十一。欲求其最小之公倍數。

則先求得兩數之最大公度數為七。以七約其第一數得二。以二乘其第二數得四十二。即為其最小之公倍數。

所以凡兩數之最大公度數若為一。則其最小之公倍數即為兩數相乘之積。

二題 設有兩數其第一數為十一。第二數為九。求其最小之公倍數。

則兩數之最大公度數為一。以一任約何數。皆仍為本數。故其最小之公倍數。即為其兩數相乘之積。即九十九是也。

如欲求三數之最小公倍數。則先將其任兩數求得最小之公倍數。再將此兩數之最小公倍數與又一數。求其最小之公倍數。即為三數之最小公倍數。

算法須知

三

三題 設有三數。其第一數為五。第二數為十六。第三數為二十四。求其最小之公倍數。

則先將第一數與第二數。求得其最小之公倍數為八十。又以八十與第三數。求其最小之公倍數。得二百四十。則此二百四十。即為三數之最小公倍數。

第二章 命分法

凡以法約實。而可恰盡無餘者。其所得之數。亦無奇零。若約至單位。而仍有餘數者。其餘數若畧去。不論。則乘之不能復還其原數。此命分之法所由立也。

命分之法。恆以法為分母。實之不滿法者為分子。其寫法

在文理中則曰幾分之幾其幾分即分母之數也其幾即分子之數也在算式中恆列分母于上分子于下其母子之間作一橫線界之以明上數為法下數為實之意如有式三三其三即分母其二為分子讀此式則曰三分之二

一題 設有數四百五十三以十七約之當得若干

則以法約實得六其餘數一小于法數七若再約之則

其所得之數必在單位以下且任約至若干位終不能盡故以分數命之謂約得二十六又十七分之十一

$$\begin{array}{r} \text{二六} \\ \text{一三} \\ \text{三四} \\ \text{一一} \\ \text{一一} \\ \text{一一} \\ \text{一一} \\ \text{一一} \end{array}$$

算法須知

二題 設有數十一以三約之則得何數

則以三約十一先得單位之數三其餘實之數為二已

比法三為小則命法為分母餘實為分子

與約得之單位數合而言之則為三又三

分之二即所求之數也

三題 設有法實兩數其法為十七實為十三問以法約

實當得何數

此題之數法大于實其約得之數必為分數故可命法為分母實為分子謂之十七分之十三如以算式書之則為 $\frac{13}{17}$

約分法

命分之時隨其法與不滿法之實信手記之然其母子之數有時更可簡易者故又有法以約之使其母子皆為最小之數則一覽易明而入算亦便

約分之法以母子兩數求得其最大之公度數以約其母子二數即得最簡之分數而其值仍與未約者無異

一題 設有數二百八十八分之二百一十六求其最簡之分數

則將其分母分子求得其最大之公度數七十二以約其母得四其子得三即為約得四分之三即所求之最

算法須知

簡之分數也

二題 設有數七百八十分之一百九十五求其最簡之分數

則將母子二數求得最大之公度數一百九十五以此數約其母子得四分之一

三題 設有數二百零四分之二百三十六求其最簡之分數

其母子二數之最大公度數為六十八故約得最簡之分數為三分之二

若母子二數之最大公度數為一則分數不能再簡故其

所設之分數即為最簡之分數也。

四題 設有數七百三十六分之二百四十五問可求得
更簡之分數否。

則其母子之最大公度數為一。以一約原數仍得原數。
故知所設之數已為最簡之分數不能約得。此再簡
之分數也。

通分法

有幾個分數其分母之數各不相同。則有法可將異母之
各分數化為同母之各分數。其化之之法名曰通分法。

通分之法將各分母求得其最小之公倍數以各分母各

算法須知

三

約之。將其約得之數各乘其分子。而俱以公倍數為其分
母。

一題 設有三分之二。又有五分之一。又有六分之一。欲
將此三箇分數化為同母之分數。

則以三與五與六求得其最小之公倍數為三十。以三
約其三十得十。以乘其分子二得二十。即得第一箇分
數為三十分之二。以五約三十得六。以乘其分子

一得六。即得第二箇分數為三十分之六。以六約三十
得五。以乘其分子一得五。即得第三箇分數為三十
分之五。

二題 設有五箇分數其第一數為三分之一第二數為七分之二第三數為十四分之三第四數為二十一分之一十二第五數為四分之三求將此五箇異母之分數化為同母之分數

則將各分母求得其最小之公倍數為八十四即為所求之公分母 以三約八十四得二十八 以七約八十四得十二 以十四約八十四得六 以二十一約八十四得四 以四約八十四得二十一 乃以二十八與一相乘得二十八為化得第一數之分子 以十二與二相乘得二十四為化得第二數之分子 以六

算法須知

與三相乘得十八為化得第三數之分子 以四與十二相乘得四十八為化得第四數之分子 以二十一與三相乘得六十三為化得第五數之分子 此五箇化得之分子其分母皆為八十四

從此法可將帶分之數化為兩箇同母之分數

三題 設有數三又三分之二欲將其整數三化為同母之分數以便與分數相加

則因無論何整數皆可以一為其分母故其整數三可作為一分之三則其一分之三與三分之二為異母之分數故可用通分之法化為同母之兩箇分數即三分

之九與三分之二也。

分數加法

凡欲將幾箇分數相加者。必先觀其分母相同與否。如分母相同。則可將其分子之數相加。為加得之分子。而仍以相同之原分母。為其分母。

一題 設有兩箇分數。其一為七分之二。其二為七分之三。求將兩分數相加。

則因其兩箇分數之分母相同。故可將其分子二與三相加。得五。其加得之數。即為七分之五。

若其各分數中。有不同之分母。則必先化之。為同母之分

算法須知

二十五

數。然後將其同母之分子相加。而以化得之公分母。為其分母。

二題 設有數二分之一。又有數三分之二。欲將其兩箇分數相加。

則必將其兩箇異母之分數。先用通分之法。化為六分之三。與六分之四。則三與四相加。得七。故其加得之數。為六分之七。即一又六分之一。

三題 設有三箇分數。其一為二分之一。其二為七分之三。其三為七分之二。求其和數若何。

則因其七分之一。與七分之三。為同母。故可相加。得七

分之四。惟七分之四。與二分之一。為異母。故必將此兩箇異母之分數。化為同母之分數。為十四分之八。與十四分之七。則可相加。得十四分之十五。即一又十四分之一。為所求之數。

分數減法

凡欲將兩箇分數相減者。必先觀其分母相同否。如分母之數相同。則可將分子之小者。減其分子之大者。其減餘之數。為減得之分子。仍以原分母為其分母。

一題 設有兩箇分數。其一為七分之五。其二為七分之三。求其相減之分數。

算法須知

三六

則因兩箇分數。其分母為相同。則可將分子三。減其分子五。得二。故得所求之分數。為七分之二。

若兩箇分數之分母不同。則必先用通分之法。化為兩箇同母之分數。乃將其化得之分子。相減之數。為分子。而以化得之公分母。為其分母。

二題 設有兩箇分數。其一為二分之一。其二為三分之一。求其相減之分數。

則必將兩箇異母之分數。化之為同母之分數。六分之三。與六分之四。乃將其分子三。與四。相減。得一。為分子。而以六。為其分母。即得減餘之數。為六分之一。

分數乘法

凡將任幾個分數相乘者。法以分母之數連乘為分母。以分子之數連乘為分子。

一題 設有兩個分數。其一為七分之三。其二為五分之二。求將兩分數相乘。

則以分母之數五與七相乘。分子之數二與三相乘。即得所求之數為三十五分之六。

二題 設有三個分數。其一為二分之一。其二為三分之一。其三為五分之三。求其相乘之數。

則以分母之數二與三與五連乘。得三十。以分子之數

算法須知

三

一與二與三連乘得六。即其乘得之分數為三十分之六。可用約分法約之。為五分之一。

三題 設有整數三分數三分之一。求將兩數相乘。

則因三可作一分之三。故可將其分母之數一與三相乘得三。其分子三與一相乘亦得三。則其乘得之分數為三分之三。以母為法子為實。則約得一。即所求之數也。

分數除法

凡法實俱為分數。而欲以法約實者。可將實之分數為主。以法之分子乘其母。以法之分母乘其子。即為約得之分

數。若其法實兩數中有一數為整者，則可將一為其整數之分子，然後用分數之除法，求其約得之數。

一題 設有八分之三，以三分之一約之，求得何數？

則以法之分子一，乘實之分母八，以法之分母三，乘實之分子三，即得八分之九，乃命之為一又八分之一，即所求之數也。

二題 設有五分之三，欲以八約之，求得何數？

則將其八作為一分之八，以八乘五為母，以一乘三為子，即得四十分之三，為所求之數。

三題 設有整數六，欲以三分之二約之，求得何數？

算法須知

二十八

則其六可作一分之六，故以二乘一為母，以三乘六為子，即得二分之十八，以母約子，得整數九，即所求之數也。

第三章 記小數法

凡數之小于一者，則謂之小數，亦謂之十分數，即單位以下之數也。原小數之所由生，則從分數而出，因分母之數必大於分子之數，故以母約子，必得小數也。

凡整數而帶小數為尾者，其記之之法，可于單位與單位之右一位之間，稍上之處，作點以誌之，則觀之即知其點右之各位為小數。

如一又十分之七，則可作 $7\frac{10}{100}$ 。如一又百分之七，則可作 $7\frac{100}{10000}$ 。其餘依此類推。

若但有小數而無整數者，則必于其首位之左作點以誌之。如 0.7 則作 0.7 ，如 0.07 則作 0.07 。

凡作點以誌小數，必用心其作點之方位，不可在兩字之間，必稍高而在字之肩上。其故因各種最深之數學，有作點于兩字之間，以明相乘之意者。故此點不可與之混淆也。

點右所加之圈，同于整數右邊所加之圈，其用處不過為補滿其位數耳。

算法須知

小數加法

凡將各小數相加，或將整數與小數相加，必先列其各數，使齊其位，則其誌位之各點，上下必在一直線。然後如常法相加，仍作點以誌其位。

一題 設有數四二六三四，與四五二八〇六，與二〇〇一。

一、與五四相加，當得何數。

| | | | |
|-----|----|----|---|
| 四二 | 六三 | 四〇 | 六 |
| 四五 | 二八 | 〇〇 | 一 |
| 二 | 〇〇 | | |
| 五四 | | | |
| 一四三 | 九一 | 五六 | |

則列其各數，使其誌位之點，在一直線。其末一數五，因四為單位之數，而其右不帶小數，故可不必作點。乃將各位之數，如常法相加，得一四三九。

一五六即加得之數也。

小數減法

凡將兩小數相減。或將小數與整數相減者。法將數之小者。書于數之大者之下。令其點在一直線內。然後如常法。以下數減其上數。仍作點以誌其位。即得。若遇上下有缺少位數之處。心中須以為其空處有圈補之。

一題 設有九·七三。以二·一三八減之。當得何數。

則列九·七三于上。二·一三八于下。以下減上。得八·九五九二。即減得之數也。

九·七三
二·一三八
八·九五九二

算法須知

小數乘法

凡將小數相乘者。其以法之各位數遍乘實。亦與常法無異。惟得數之後。必作誌位之點。則視法實點右。共有幾位小數。亦于乘得之數。從右向左數去幾位。而于其左作點以誌之。即得。若位數不滿。必補圈以足之。誌點于左。

一題 設有數·三六八。以六四乘之。當得何數。

則以法乘實。得八七五五二。因實之點右有四位小數。法之點右有二位小數。其乘得之數。當有六位小數。今

一三六八
六四
五三七二
八二〇八
〇八七五五二

所得者。自二數至八。只有五位。則尚少一位。故于其左

作一圓以補其位。而于圈左作點，即為乘得〇八七五
 五二為所求之數。

小數除法

小數之除法亦與尋常之約法同。惟作誌位之點則將實
 之點右之位以法之點右之位減之。以減餘之位數為除
 得小數之位。

一式

$$\begin{array}{r}
 \text{三} \text{一} \text{四} \text{八} \text{一} \text{二} \text{九} \text{四} \text{三} \text{六} \text{七} \text{四} \\
 \underline{\text{三} \text{九} \text{三}} \\
 \text{八} \text{八} \text{二} \\
 \underline{\text{七} \text{八} \text{六}} \\
 \text{九} \text{六} \text{九} \\
 \underline{\text{九} \text{一} \text{七}} \\
 \text{五} \text{二} \text{四} \\
 \underline{\text{五} \text{二} \text{四}} \\
 \text{〇}
 \end{array}$$

則因法之小數二位實之
 小數四位以二減四得二
 故其除得之數當有二位
 小數。

算法須知

三

若法之小數與實之小數其位數相等者則約得之數俱
 為整數。

二式

$$\begin{array}{r}
 \text{六} \text{三} \text{二} \text{一} \text{八} \text{五} \text{六} \text{五} \text{八} \text{二} \text{五} \text{一} \text{三} \text{五} \text{五} \\
 \underline{\text{六} \text{三} \text{二} \text{一}} \\
 \text{二} \text{二} \text{四} \text{四} \text{八} \\
 \underline{\text{一} \text{八} \text{九} \text{六} \text{三}} \\
 \text{三} \text{四} \text{八} \text{五} \text{二} \\
 \underline{\text{三} \text{一} \text{六} \text{〇} \text{五}} \\
 \text{三} \text{二} \text{四} \text{七} \text{五} \\
 \underline{\text{三} \text{一} \text{六} \text{〇} \text{五}} \\
 \text{八} \text{七} \text{〇}
 \end{array}$$

則因法有三位小數實
 亦三位小數以三減三
 為適盡故其約得之數
 俱為整數。

若實之小數之位少于法之小數之位則以多減少為不
 足減故于實數之右加若干圈以足之而所得者為整數。

一題 設有數一六七以四一七五約之當得何數

則法之小數有三位實之小數只有一位故必于實右

加兩圈以足之而其約得之數四必為單

位之整數

$$\begin{array}{r} \text{四一七五} \overline{) 一六七〇〇} \\ \underline{一六七〇〇} \\ 0 \end{array}$$

若其約得之數其位數不滿應得之位者則須補圈于左以存其位而于圈左作點誌之

二題 設有數〇一二三二以八八約之當得何數

則實之小數為五位法之小數為二位故其約得之小

算法須知

數當有三位今所得之四只有兩位故必補〇于左以存其位而于〇之左邊作誌位之點則不至與四相混矣

$$\begin{array}{r} \text{〇一二三二} \overline{) 〇一二三二} \\ \underline{〇八八} \\ \text{三五二} \\ \underline{三五二} \\ 0 \end{array}$$

諸乘方

凡本數自乘之積謂之平方再乘之積為立方三乘之積為三乘方由此以上每以本數多乘一次則為多一乘之方假如四為二之平方八為二之立方十六為二之三乘方三十二為二之四乘方六十四為二之五乘方一百二十八為二之六乘方是也其本數二謂之方根

第四章 開方

凡將自乘之積還求其乘得此積之根名曰開平方。將再乘之積還求其根名曰開立方。三乘以上亦然。總而言之則曰開方。

開方之法畧與除法相同。惟除則有法有實。開方則但有實而無法。其法須從商推而得。故比除法更繁。

開平方之公法可分為九事如下。

一從實數之右邊起。向左邊每二位則作一點。至所餘不多于二位為止。

二將左邊點外之第一幅數目。求其下最近平方數之

算法須知

平方根。此根為所求之根之首位。將其平方數與第一幅之數相減。即得第一箇餘數。

三于餘數之右邊添第二幅之數目。則成第一箇實數。

四將根之首位數目字倍之。而觀其第一箇實數。不計

其右邊之一位。則能容根之首位數之倍若干次。

又必記得第九事之說。再將商得之數為根之第二

位。而書于根之首位之倍之右邊。命所得之數為第

一箇法數。

五將第一箇法數與根之第二位數相乘。如乘得之積

大于第一箇實數。則根之第二位數目太大。必商一

更小之數易之。而法數之右邊亦必易同數至相乘得積。不大于第一箇實數。則可相減。而得第二箇餘數。

六將第三幅之數目。添于第二箇餘數之右邊。則成第二箇實數。

七將根之首位及第二位之數倍之。而將第二箇實數不計其右邊之一位。觀其能容根之首兩位之倍若干次。其商得之數。為根之第三位。將此數書于根之首位。第二位倍數之右邊。為第二箇法數。

八再求餘數如第五事之法。而以各事類推。至各幅數

算法須知

目減盡而無餘。則得所求之平方根。如有餘數。則所設之數無平方根。此所得之數。為本數減去餘數所得之數之平方根。

九凡遇根之各位之倍數。不能為實數所容。或能容一次。或用其一。而得大于實數之數。則根數必加一圈。而法數亦必加一圈。再將次一幅之數目字添之。若再如是。則根數與法數各再加一圈。再將一幅數添之。其餘類推。

一題 設有平方積七萬六千一百七十六。求其平方之根。

則用開平方方法求之。先將實之每二位作點。則從右向

左作二點。得其左不多于二位

之數。七為點外第一幅數目。乃

求其最近之平方數為四。其根

為二。故書二于右弧之右。為根

之首位數。書四于七之下。以減之。得三。為第一餘數。書

之于橫線下。其右添以實之第二幅數。六。則成第一箇

實數。六。將根之首位數倍之為四。書于左弧之左。其

能容四七次。故于左弧外四字之右。添以七字。右弧外

二字之右。亦添七字。成二七。以七與四相乘。得二九。以減

算法須知

得三。為第二箇餘數。添以第三幅之數。六。則成第二箇

實數。三六。將右弧之數。二。倍之為四。書于此行左弧之左。

其三能容五之數。六次。則于左之五之右。添六字。右弧

七之右。亦添六字。以六乘五。得三六。以減上數。適盡。則于

橫線下作圈。而觀右弧之數。七。即為開得之平方根。二

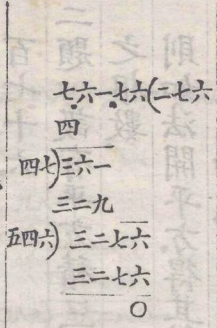
百七十六。

二題 設有平方積三四八六七八四四〇一。求其平方

之根數。

則如法開平方。得其平方之根數為五九〇四九。其算

草之式如左。



| | |
|-----------|---------|
| 三四八六七八四四〇 | (五九〇四九) |
| 二五 | |
| 〇九 | 九八六 |
| | 九八一 |
| 一一八〇四 | 五七八四四 |
| | 四七二一六 |
| 一一八〇八九 | 〇六二八〇一 |
| | 〇六二八〇一 |
| | 〇 |

比例法

將題中已有之數彼此相比。而用乘約之法。以求其未有之數。謂之比例法。

比例之法有多種。其名各不相同。有正比例。有轉比例。有

算法須知

合率比例。有按分遞折比例。有遞加遞減比例。有起位加減比例。有和較比例。然比例之名雖多。而其理則無大異也。故總而言之。則祇有四率比例。三率比例。連比例。三者而已。

尋常日用之事。惟四率正比例。最適于用。恆以原有之兩數為第一率。第二率。而以今有之數為第三率。又必令第一率與第三率為同類之數。則其第四率必為所求之數。比例之法。以一率與二率比。若三率與四率比。其乘除之法。恆以第二率與第三率相乘。而以第一率約之。即得第四率之數。

尋常算法書內。所有開立方。及以上各乘方。其法甚繁。非初學所易曉。故亦不及。

一題 設有銀賞人每三人賞銀一兩八錢今有二百四十人問共需銀若干

則以三人為一率一兩八錢為二率二百四十人為三

一率 原人數三 率以二三兩率相乘一率

二率 原銀數一八 除之得一百四十四為四

三率 共人數二四〇 率蓋以三人與一兩八錢

四率 共銀數一四四 之比即同于二百四十人

與一百四十四兩之比也以下各題並同此理

二題 設有銀買米每米一石用銀八錢今買米二百四

十石問共需銀若干 答曰一百九十二兩

算法須知

三五

三題 設有銀買米每銀一兩買米一石三斗今有銀三

百二十兩問共買米若干 答曰四百一十六石

四題 設有穀換米每穀一石四斗換米八斗四升今有

穀三十二石六斗八升問可換米若干 答曰一十九

石六斗零八合

五題 設有羊四百六十隻共賣銀八十二兩八錢問每

羊一隻價銀幾何 答曰一錢八分

六題 設天上二度當地面四百里則天上七度當地面

多少里 答曰一千四百里

