

មីត្រូឡូស៊ី បាណាច ក្នុងការស្វែងរកចំណុចនឹងមួយ



រៀបរៀងដោយអ្នកនិពន្ធ: Christiane Rousseau

ក្នុងអត្ថបទខ្លីនេះ យើងនឹងបង្ហាញពីការចាប់ផ្តើមពីល្បែងមួយដ៏តូច រកឱ្យឃើញទ្រឹស្តីមួយ ក្នុងចំណោមទ្រឹស្តីដែលសំខាន់ជាងគេនៃ គណិតវិទ្យាដែលមានឈ្មោះថាទ្រឹស្តីបទបាណាច (Banach) នៃ ចំណុចនឹង។ ទ្រឹស្តីបទនេះមានការអនុវត្តដ៏អស្ចារ្យទាំងក្នុង និងក្រៅ គណិតវិទ្យា។ ក្នុងចំណុចទី៣ យើងនឹងនិយាយអំពី ការអនុវត្តមួយដ៏ គួរឱ្យទាក់ទាញក្នុងការពង្រួមរូបភាព។

ប៉ុន្តែចូរផ្តោតអារម្មណ៍ទៅលើល្បែងរបស់យើងសិន ដោយ មើលទៅគម្របនៃប្រអប់មួយដ៏ល្អឺល្អាញ គឺរូបគោសើច។

នៅក្រវិលខាងស្តាំ ក៏ជារូបគោសើចដែរ។ ចំពោះគ្រប់ចំណុច ទាំងអស់នៅលើគម្រប គឺត្រូវគ្នាទៅនឹងរូបនៅក្រវិលខាងស្តាំ។ នេះ

គឺជាអនុគមន៍ពីគម្របទៅខ្លួនវា ដែលយើងនឹងហៅវាថា F ។ តួយ៉ាង ដូចជាចុងចង្ការបស់គោធំ ត្រូវគ្នាទៅនឹងចុងចង្ការបស់ គោតូចនៅក្រវិលខាងស្តាំ។ ចំណុចកណ្តាលនៃភ្នែកគោ ត្រូវគ្នានឹងចំណុចកណ្តាលនៃភ្នែកគោក្នុងក្រវិលជាដើម។ ពេលនេះ យើងមានសំនួរតូចមួយគឺ : តើមានចំណុចណាដែលត្រូវបានបញ្ជូនទៅខ្លួនវាវិញ តាមលំនាំខាងលើឬទេ? នៅត្រង់នេះ បើមានចំណុចនោះ យើងនឹងហៅចំណុចនោះថា ចំណុចនឹង ។ បើមាន ចំណុចនឹងមែន វាមិនគួរជាចំណុចដែលយើងបានរៀបរាប់រួចមកនោះទេ គឺបើមានមែនវាគួរតែស្ថិតនៅក្នុងក្រវិលខាងស្តាំ។ ប៉ុន្តែរូបក្រវិលខាងស្តាំនេះត្រូវបានបញ្ជូនទៅក្រវិលខាងស្តាំនៃរូបគោតូច មួយជាន់ទៀត។ យើងឃើញថា រូបភាពទាំងមូលនៅត្រចៀកខាងស្តាំ ហាក់ដូចជារួមទៅចំណុចមួយ ដែលយើងតាង ដោយ A ហើយ A ជាគោលដៅនៃសម្រាយបញ្ជាក់របស់យើង។

ឥឡូវ ចូរយើងចាប់ផ្តើមជាមួយចំណុចណាមួយ ឧទាហរណ៍ថា នៅចុងចង្កាគោតាង P_0 ។ បន្ទាប់មក P_0 បញ្ជូន រូបភាពទៅ $P_1 = F(P_0)$ ដែលជាចុងចង្កានៃរូបគោតូចនៅក្រវិលស្តាំរបស់គោ។ តមកទៀត P_1 បញ្ជូនរូបភាពទៅឱ្យ P_2 ដែល $P_2 = F(P_1)$ ជាចុងចង្កានៃរូបគោក្នុងក្រវិលស្តាំនៃគោតូចហើយធ្វើដូចនេះជាបន្តបន្ទាប់។ យើងកត់សម្គាល់ឃើញវត្ថុបី៖

1. យើងអាចនឹងបន្តការសង្កេតរហូតដល់ចំនួនមិនកំណត់មួយដែលបង្កើតបានជាស្លឹក $\{P_n\}$ ដែល $P_{n+1} = F(P_n)$
2. យើងសង្កេតឃើញថា ដល់ចំនួនកំណត់ណាមួយនៃស្លឹកប៉ុណ្ណោះដែលអាចសម្គាល់បាន រីឯចំណុចដទៃបន្តទៀត មិនអាចមើលឃើញនោះទេ។ ជាការពិតណាស់ ពេលយើងពង្រីករូបភាព នោះយើងអាចឃើញរូបគោ បាន ប៉ុន្មានដំណាច់ទៀត។ ប៉ុន្តែ ទោះជាយើងខំប្រើឧបករណ៍ពង្រីកយ៉ាងណាក៏ដោយ ក៏យើងអាចមើលឃើញរូបគោ នោះបានត្រឹមតែចំនួនកំណត់ណាមួយប៉ុណ្ណោះ ហើយយើងនៅតែមិនអាចមើលឃើញចំណុចបន្តបន្ទាប់ទៀត ដដែល។
3. ស្លឹកនេះហាក់ដូចជារួមទៅរកចំណុច A ដូចពីមុនអញ្ចឹង។

បើជ្រើសរើសចំណុច Q_0 ណាមួយផ្សេងទៀត ហើយបង្កើតស្លឹក $\{Q_n\}$ ដែល $Q_n = F(Q_{n-1})$ ។ យើងនឹងបានឃើញថា ស្លឹក $\{Q_n\}$ នឹងរួមទៅរកចំណុច A តែមួយ។ ជាការពិតណាស់ យើងកត់សម្គាល់ឃើញថា តាមលំនាំបន្តបន្ទាប់ទៀតពិត ជាមានចំណុច A តែមួយគត់ដែលជាចំណុចប្រសព្វនៃបណ្តុំរូបភាពដែលនៅក្រវិលខាងស្តាំ ពេលវិមាត្រខិតទៅរក 0 ។

តើទ្រឹស្តីបទបាណាចនៃចំណុចនឹង ប្រាប់យើងអ្វីខ្លះ? វានឹងប្រាប់យើងថា តាមពិតអនុគមន៍ F មានចំណុចនឹង តែមួយគត់ បានន័យថាមានចំណុច A តែមួយគត់នៃប្លង់ដែល $F(A) = A$ ។ លើសពីនេះទៅទៀត ក៏អាចអះអាងផងដែរថា ពី ចំណុច P_0 ណាមួយក៏ដោយ យើងបង្កើតស្លឹក $\{P_n\}$ ដែល $P_{n+1} = F(P_n)$ នោះស្លឹកនឹងរួមទៅរក A ។

តើមកពីអ្វី? តើវាត្រូវសម្រាប់អនុគមន៍ F ដទៃទៀតឬទេ? គឺមិនមែនទេ។ ជាឧទាហរណ៍ បើបម្លែងកិលនៅលើប្លង់ គ្មានចំណុចនឹងទេ ហើយអនុគមន៍របស់ $G(x,y)=(x+(x^2-1),y)$ មានចំណុចនឹងពីរ $(\pm 1,0)$ ។ អនុគមន៍ F នៃល្បែងរបស់យើង មានលក្ខណៈពិសេស។ វាគឺជាដំណើររួមតូច។ ពិតណាស់ រូបភាព វារួមតូចជាងដែនកំណត់។ បើពីរចំណុច P និង Q នៅឃ្លាតពីគ្នា នោះរូបភាពរបស់វាគឺ $F(P)$ និង $F(Q)$ ខិតកាន់តែជិតជាងគ្នាជាងចំណុច P និង Q ។ សំណើនេះ ពិតជាត្រឹមត្រូវឥតខ្ចោះ ព្រោះក្នុង \mathbb{R}^2 យើងអាចវាស់ចម្ងាយរវាងពីរចំណុចផ្សេងគ្នាបាន ព្រោះថា \mathbb{R}^2 ជាលំហមេទ្រិក។ លក្ខណៈរបស់ F វាជាដំណើររួមតូច ពេលដែលយើងបង្កើតស្លឹក $\{P_n\}$ នោះទោះជាពីចំណុចចាប់ផ្តើមជាក់លាក់ណាមួយ ក៏ដោយ (ទោះជាមើល ពីជិតឬឆ្ងាយ តាមរយៈមីក្រូទស្សន៍ធម្មតាឬតាមមីក្រូទស្សន៍អេឡិកត្រូនិកក៏ដោយ) ក៏ក្រោយ ពីជំហានទី N ណាមួយដែលអាស្រ័យទៅនឹង ចំណុចចាប់ផ្តើម នោះគ្រប់ធាតុ $P_n, n > N$ នៃស្លឹក មិនអាចមើលឃើញ ឬបែងចែកឱ្យដាច់ពីគ្នាបាន។ យើងនឹងហៅវានៅចំណុចក្រោយស្លឹកដែលមានលក្ខណៈបែបនេះថាជា ស្លឹកកូស៊ី។ ក្នុង \mathbb{R}^2 គ្រប់ស្លឹកកូស៊ីមានលីមីត។ យើងហៅ \mathbb{R}^2 ជាលំហមេទ្រិកពេញលេញ។

១. ទ្រឹស្តីបទ បាណាច នៃចំណុចនឹង

ពេលនេះ យើងមានគ្រប់គ្រាន់នូវគ្រឿងផ្សំសម្រាប់ករណីទូទៅ ហើយយើងអាចបង្កើតនូវទ្រឹស្តីមួយ។

ទ្រឹស្តីបទ (ទ្រឹស្តីបទ បាណាច នៃចំណុចនឹង) តាង K ជាលំហមេទ្រិកពេញលេញ ដែលចម្ងាយរវាងពីរចំណុច P និង Q កំណត់ដោយ $d(P,Q)$ ។ តាង $F : K \rightarrow K$ ជាដំណើររួម មានន័យថាមាន $c \in (0, 1)$ ដែលចំពោះគ្រប់ $P, Q \in K$ គេបាន $d(F(P), F(Q)) \leq cd(P, Q)$ ។ ក្នុងករណីនេះ F មាន ចំណុចនឹងតែមួយគត់គឺ $A \in K$ ដែល $F(A) = A$ ។

យើងនឹងរៀបរាប់លំអិតពីអំណះអំណាងនេះ។ ផ្នែកនេះគ្រាន់តែជាសម្រាយបំភ្លឺទូទៅ ដែលអ្នកអាចរំលងចោល បាន បើអ្នកចង់ដឹងតែពីការអនុវត្តន៍បន្តនោះ។

យើងបានដឹងហើយថា ចម្ងាយរវាងចំណុច P និង Q គឺនៅក្នុង \mathbb{R}^2 ។ តើយើងបង្កើតសំណុំ K ដោយរបៀបណា?

និយមន័យ ចម្ងាយនៅលើសំណុំ K គឺជាអនុគមន៍កំណត់ដោយ $d : K \times K \rightarrow \mathbb{R}$ ដែល

1. ចំពោះគ្រប់ $P, Q \in K, d(P, Q) \geq 0$
2. $d(P, Q) = 0$ ចាំបាច់និងគ្រប់គ្រាន់ឱ្យ $P = Q$
3. ចំពោះគ្រប់ $P, Q, R \in K, d(P, Q) \leq d(P, R) + d(R, Q)$ (វិសមភាពត្រីកោណ)

យើងស្គាល់លក្ខណៈទាំងនេះដែលបានបញ្ជាក់ច្បាស់នូវចម្ងាយអឺគ្លីដក្នុង \mathbb{R}^2 ។

ឥឡូវយើងប្រើឡើងវិញនូវនិយមន័យនៃស្លឹកកូស៊ី ដែលកំណត់ដោយបញ្ញត្តិនៃស្លឹក ដូចដែលបានរៀបរាប់ពីខាង ដើម គឺមិនថាចាប់ពីកម្រិតណាមួយបែបណាក៏ដោយ ក៏ ក្រោយពីចំនួនកំណត់ណាមួយនៃតួរបស់ស្លឹក ធាតុបន្តបន្ទាប់ទៀត នឹងមិនអាចបែងចែកពីគ្នាបានទេ។ យើងហៅវាថា ជាស្លឹករួមតូច។

និយមន័យ

1. ស្លឹក (P_n) នៃធាតុ ជាលំហមេទ្រិក K ជាស្លឹកកូស៊ីចំពោះ $\forall \epsilon > 0$ មាន $N \in \mathbb{N}, \forall n, m > N$ នោះ $d(P_n, P_m) < \epsilon$
2. ស្លឹក (P_n) នៃធាតុជាលំហមេទ្រិក K រួមទៅរកលីមីត $A \in K$ ដែលចំពោះគ្រប់ $\epsilon > 0$ មាន $N \in \mathbb{N}$ ដែលគ្រប់ $n > N$ នោះគេបាន $d(P_n, A) < \epsilon$

និយមន័យ លំហមេទ្រិក K មួយជាលំហមេទ្រិកពេញ បើស្លឹកកូស៊ី (P_n) ណាមួយនៃធាតុ K រួមទៅរកធាតុ A នៃ K ។

តើយើងអាចស្រាយនូវទ្រឹស្តីបទចំណុចនឹងបានដោយរបៀបណា? ភាពមានតែមួយគត់នៃចំណុចនឹងជាការងាយ។ ជាការពិតឧបមាថា A និង B ជាចំណុចនឹងពីរ នោះ $F(A) = A$ និង $F(B) = B$ ។ ជាងនេះទៅទៀត បើ F មានដំណើររួមតូច នោះ

$$d(F(A), F(B)) \leq cd(A, B)$$

ដូចនេះ $d(A, B) \leq cd(A, B)$ ។ ចម្លើយតែមួយគត់គឺ $d(A, B) = 0$ នោះបញ្ជាក់ថា $A = B$ ។

ដូចដែលមានស្រាប់ គោលការណ៍ជាក់ស្តែងនេះសាមញ្ញណាស់៖ យើងបានរកឃើញរូបមន្ត ចមកហើយ ក្នុងលំហូរ របស់យើងជាមួយរូបគោលដើមនោះ។ យើងចាប់យកចំណុច $P_0 \in K$ ណាមួយ ហើយយើងបង្កើតស្វ៊ីត (P_n) (ដូចពីមុនដែរ) ដែល $P_{n+1} = F(P_n)$ ។ ស្វ៊ីតនោះជាស្វ៊ីតកូស៊ី ហើយលីមីតរបស់វាជាចំណុចនឹង។ (ជាការពិតណាស់ ការបង្ហាញនូវសម្រាយ បញ្ជាក់ពីនេះ ត្រូវ ធ្វើការងារមួយចំនួន ប៉ុន្តែយើងនឹងមិន បកស្រាយនូវបច្ចេកទេសលំអិតនោះទេ។ អ្វីដែលសំខាន់នោះ វាជាដំណោះស្រាយដូចគ្នាក្នុងករណីទូទៅនៃលំហមេទ្រិកពេញដ៏ស្មុគស្មាញ ដូចករណីសាមញ្ញ $K = \mathbb{R}$)។

គំនិតក្នុងការស្រាយបញ្ជាក់ មិនត្រឹមតែសាមញ្ញ និង ប្រកបដោយអន្តរ រញ្ញាណទេ វាថែមទាំងមានភាពអស្ចារ្យ ជាច្រើនផងដែរ។ វាផ្តល់ឱ្យយើងនូវវិធីដោះស្រាយតាមបែបវិភាគលេខ ក្នុងការបង្កើត ចំណុចនឹង A មួយ។ ការណ៍នេះ បានបង្ហាញថា ការអនុវត្តន៍ជាច្រើននៃទ្រឹស្តីបទនេះ អាចនឹងស្រាយបញ្ជាក់បានទាំងផ្នែកទ្រឹស្តីបទ និង ផ្នែកអនុវត្តន៍។

២. ការអនុវត្តន៍ក្នុងការវិភាគ

ការអនុវត្តន៍មួយក្នុងចំណោមការអនុវត្តន៍ទ្រឹស្តីបទ បាណាច នៃចំណុចនឹង គឺជាសម្រាយបញ្ជាក់ពីអត្ថិភាព តែមួយគត់និងគ្រប់គ្រាន់នៃចម្លើយរបស់សមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែល។ ក្នុងការអនុវត្តន៍នេះ លំហមេទ្រិកពេញ K គឺជាសំណុំនៃ អនុគមន៍ ហើយអនុវត្តន៍ F បំប្លែងអនុគមន៍មួយទៅជាអនុគមន៍ផ្សេងទៀត(យើងតែងតែនិយាយថា F ជាប្រមាណវិធី)។ ល្អិតនោះគឺវិធីបង្ហាញថា ចម្លើយនៃសមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែល បើសិនជាមាន គឺជាចំណុចនឹងនៃប្រមាណវិធី F ។

អ្នកអាចនឹងបានសិក្សានូវសមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែលសាមញ្ញៗ ហើយបានរៀនពីល្អិតក្នុងការស្វែងរក រូបមន្តដើម្បី ស្រាយរកចម្លើយ។ សមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែលទាំងនោះជាករណីលើកលែង ព្រោះសមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែលជាច្រើន គ្មានរូបមន្ត ដើម្បីដោះស្រាយឡើយ។ ដូច្នេះកត្តាសំខាន់នៃ ទ្រឹស្តីបទនេះ ធានាអះអាងពីអត្ថិភាពនៃចម្លើយ។ អ្នកមិនគួរភ្ញាក់ផ្អើលទេ ដែលថាគ្មានរូបមន្ត ក៏អាចផ្តល់ចម្លើយទៅស្ទើរតែគ្រប់សមីការឌីផេរ៉ង់ស្យែលទាំងអស់។ ជាការពិត សូម ចាប់អារម្មណ៍នូវ សមីការ ឌីផេរ៉ង់ស្យែលសាមញ្ញដូចតទៅ

$$y' = e^{-2x^2}$$

$$\text{ចម្លើយរបស់វាគឺ } y = \int e^{-x^2} dx$$

អ្នកអាចនឹងនឹកឃើញពីមេរៀនប្រូបាប៊ីលីតេ និង ស្ថិតិ បាននិយាយថា គ្មានរូបមន្តណាដែលអាចធ្វើព្រីមីទីវ លើអនុគមន៍ e^{-x^2} បានទេ ដូច្នេះហើយបានជាយើងត្រូវដោះស្រាយដោយប្រើតារាងលេខនៅពេលរៀនពីច្បាប់ន័រម៉ាល់

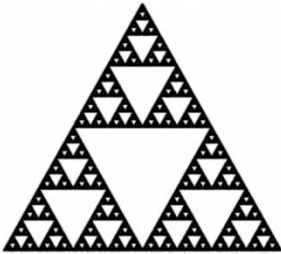
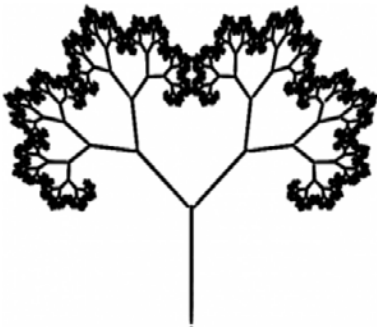
៣. ការអនុវត្តន៍ក្នុងការពង្រួមរូបភាព

វិធីដ៏ល្អបំផុតក្នុងការទុករូបភាពមួយក្នុងអង្គចងចាំ ជាការរក្សាពណ៍នៃភិចសែលនីមួយៗ។ មានបញ្ហាពីរទាក់ទង នឹងវិធីសាស្ត្រនេះ៖

- វាត្រូវការគុណភាពនៃអង្គចងចាំដ៏ធំសម្បើម
- ពេលយើងព្យាយាមពង្រីករូបភាពជា ឧទាហរណ៍ ការពង្រីកដើម្បីដាក់ក្នុងផ្ទាំងធំៗ នោះ ភិចសែល នឹងរីកទៅ ជាការធំៗដែរ ហើយយើងនឹងបាត់បង់នូវព័ត៌មានពីពណ៌ពិតប្រាកដនៃការវិនិច្ឆ័យ។

តើគន្លឹះជាអាទិភាពនៃការបង្រួមរូបភាពជាអ្វី? គឺជាការកត់ត្រានូវព័ត៌មានតិចជាងរូបភាពដើម តែត្រូវអនុវត្តន៍តាមវិធី ដ៏ឆ្លាតវៃជាងនេះ ដើម្បីឱ្យភ្នែកទទេមិនអាចមើលឃើញថារូបភាពនោះព្រាលទេ។

អ៊ិនធឺណែតកាន់តែត្រូវការខ្លាំងនូវការពង្រីករូបភាពនេះ។ ពិតណាស់ រូបភាពបានពន្លឺតល្បឿនក្នុងការបញ្ជូនទិន្នន័យលើគេហទំព័រ។ ដូច្នេះ ចំពោះល្បឿនរបស់អ៊ិនធឺណែត វា ប្រសើរណាស់ ប្រសិនបើរូបភាពមានទំហំកាន់តែតូច។ នៅពេលអ្នកមើលរូបភាពក្នុងអេក្រង់កុំព្យូទ័ររបស់អ្នកមិនដឹងថា វា មានភាពព្រាលនោះទេ។ ប៉ុន្តែ បើសិនជាអ្នកព្យាយាមពង្រីកវា ឬពង្រីកដើម្បីដាក់ក្នុងផ្ទាំងធំៗ នោះអ្នកនឹងឃើញថារូបភាពអន់ជាងមុន។



មានគោលការណ៍ពង្រីករូបភាពជាច្រើន ហើយគោលការណ៍ មួយដែលយើងជួបប្រទះច្រើនជាងគេគឺ JPEG ដែលបានក្លាយជាស្តង់ដារនៃរូបភាពឌីជីថាល។ ការពង្រីកក្នុងទ្រង់ទ្រាយ JPEG ក៏ប្រើវិធីសាស្ត្រ គណិតវិទ្យាដែរ។ ក្នុងអត្ថបទខ្លីនេះ យើងនឹងផ្ដោតអារម្មណ៍លើវិធីសាស្ត្រមួយទៀត ដែលមានប្រសិទ្ធភាពជាង។ វិធីសាស្ត្រនេះ ណែនាំដោយ បានស្ទី (Barnsley) ហើយ ត្រូវបានគេហៅថា iterate function systems។ គោលការណ៍គ្រឹះ នៃវិធីសាស្ត្រនេះ គឺប្រហែលរូបភាពមួយទៅនឹងរាងធរណីមាត្រ។ យើងត្រូវរករាងទាំងនោះ ឱ្យច្រើនគ្រប់គ្រាន់ ហើយមិនកំណត់តែត្រឹមរាងធរណីមាត្រសាមញ្ញ គឺត្រីមតែ បន្ទាត់និងខ្សែកោងប៉ុណ្ណោះទេ ប៉ុន្តែរាងស្មុំស្មាញផ្សេងទៀត ដូចជា fern (fern ជារុក្ខជាតិដែលមានស្លឹកវែងស្រឡោនគ្មានផ្កាដូចក្នុងរូប)

និងកម្រាលព្រំស៊ែពីនស្ទី(Sierpinski)ជាដើម។ យើងនឹងពន្យល់ ពីគោល ការណ៍នៃដំណើរការពង្រីករបស់ កម្រាលព្រំស៊ែពីនស្ទី (រូបខាងឆ្វេង)។ មើលពីដំបូងទៅវាដូចជារត្នស្មុំស្មាញ។ តើយើងអាចរក្សាទុកបានយ៉ាងដូចម្តេចក្នុងអង្គចងចាំកុំព្យូទ័រក្នុងរបៀបសន្សំសំចៃ។ របៀបដែលល្អបំផុតគឺរក្សាទុកក្នុងកម្មវិធីមួយ ដើម្បីងាយទាញយកប្រើពេលត្រូវការ។

ដើម្បីរក្សាទុកក្នុងកម្មវិធីនោះយើងត្រូវតែយល់ពីលក្ខណៈរបស់វត្ថុ ក្នុងធរណីមាត្រ។ ចូរសង្កេតមើលកម្រាលព្រំស៊ែពីនស្ទី៖ វា ជាបង្កំនៃព្រំស៊ែពីនស្ទីបី (មានន័យថា ជាការចម្លងព្រំបីពីខ្លួនវា) ដែលមានប្រវែងពាក់កណ្តាលនៃខ្លួនវា (ទាំងកម្ពស់និងប្រវែង)។ តាមពិត ចាប់ផ្តើមពីព្រំ ស៊ែពីនស្ទីមួយ យើងអាចកសាងបានព្រំទី២ ទៀត ជាមួយ នឹងដំណើរការដូចខាងក្រោម៖

- យើងពង្រីកព្រំស៊ែពីនស្ទីពាក់កណ្តាលដោយទុកជ្រុងខាងក្រោមខាងឆ្វេង។
- យើងចម្លងវាបានជារូបទីពីរនៃព្រំថ្មីនេះ ហើយបិទវានៅខាងស្តាំ។
- យើងចម្លងបានជារូបទីបី ហើយបិទវានៅខាងលើ។

រូបភាពទីពីរដែលយើងបានសាងឡើង គឺដូចលេខបិទទៅនឹងកម្រាលព្រំស៊ែពីនស្ទីដំបូង ។ ដូចនេះ កម្រាលព្រំស៊ែពីនស្ទី គឺជាចំណុចនឹងក្នុងដំណើរការនេះ។

ឥឡូវបញ្ចូលវាក្នុងគណិតវិទ្យា។ ចូរចងចាំថា ប្រវែង បាតនៃកម្រាលព្រំស្មើនឹងកម្ពស់របស់វា។ ដូច្នេះ យើង យកអ័ក្សចំកំពូលនៅជ្រុងខាងឆ្វេងនៃព្រំស៊ែពីនស្ទី ដូច្នេះ បាតនិងកំពស់មានប្រវែងស្មើ ។

យើងក៏ទទួលយកផងដែរ នូវការបំប្លែងខាងក្រោម កំណត់ក្នុង \mathbb{R}^2

$$T_1(x, y) = \left(\frac{x}{2}, \frac{y}{2}\right),$$

$$T_2(x, y) = \left(\frac{x}{2} + \frac{1}{2}, \frac{y}{2}\right),$$

$$T_3(x, y) = \left(\frac{x}{2} + \frac{1}{4}, \frac{y}{2} + \frac{1}{2}\right).$$

បើ S ជាកម្រាលព្រំស៊ែរីស្ទី នោះយើងបាន

$$S = T_1(S) \cup T_2(S) \cup T_3(S)$$

តើមានសំណុំរង B ណាផ្សេងទៀតនៃប្លង់ ដែលមានលក្ខណៈដូចគ្នានេះទេ គឺ

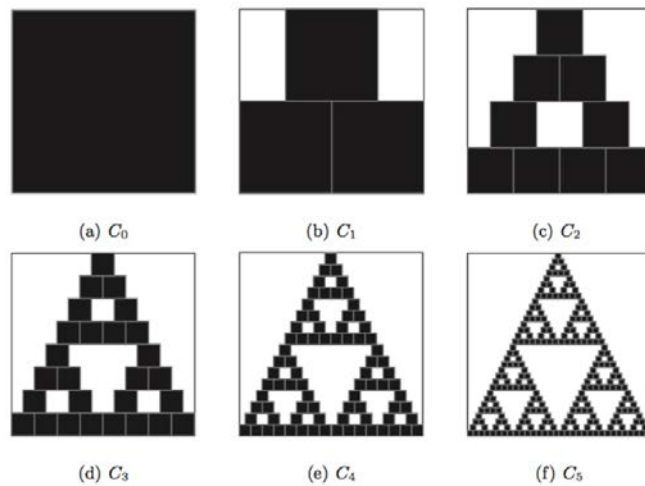
$$(1) B = T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B)?$$

យើងឃើញថាគ្មានទេ។ ដូចនេះយើងបានបង្ហាញនូវចរិកលក្ខណៈនៃកម្រាលព្រំស៊ែរីស្ទីថាវាជាសំណុំរង B តែមួយគត់នៃប្លង់ដែលបំពេញលក្ខខណ្ឌ (1)។ តើយើងបានធ្វើអ្វី? យើងបានសង់អនុគមន៍មួយនៃសំណុំរង B នៃប្លង់ត្រូវគ្នានឹងសំណុំរង $T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B)$ ។ យើងហៅអនុគមន៍នេះថា W ។ វាកំណត់ដោយ៖

$$(2) B \rightarrow W(B) = T_1(B) \cup T_2(B) \cup T_3(B),$$

ហើយយើងបានសង្កេតថា $S = W(S)$ ដែលមានន័យថា S ជាចំណុចនឹងនៃអនុគមន៍នេះ។

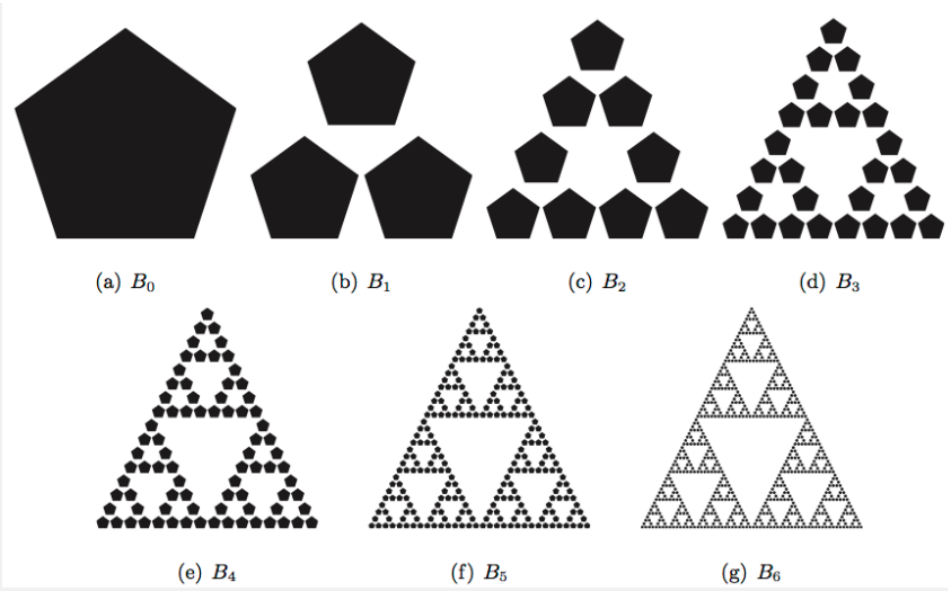
យើងបានអះអាងថា កម្រាលព្រំស៊ែរីស្ទី គឺជាចំណុចនឹងតែមួយគត់ក្នុងអនុគមន៍នេះ។ ឥឡូវចូរសាកល្បងនឹងការ៉េ C_0 ដូចក្នុងរូប 1(a)។ រូបភាពរបស់វាគឺ C_1 ក្នុងរូប 1(b)។ យើងអនុវត្តន៍ដូចគ្នាចំពោះ C_1 និងទទួលបាន $C_2, C_3 - C_5$ (ក្នុងរូបភាពពី 1(c)-(f))



តាមរយៈរូបនេះ យើងសង្កេតឃើញវត្តមានយ៉ាង៖

1. គ្មានសំណុំណាមួយនៃ C_0, \dots, C_5 ជាចំណុចនឹងក្នុងសំណុំ W ទេ ។
2. យើងអាចនឹងបន្តដំណើរការឥតឈប់ឈរហើយផលិតស្វ៊ីតអនន្តនៃសំណុំ $\{C_n\}$ ដែល $C_{n+1} = W(C_n)$ ។
3. ស្វ៊ីត $\{C_n\}$ ហាក់ដូចជារួមយ៉ាងលឿនទៅរកកម្រាលព្រំស៊ែរីស្ទី។ ពិត ណាស់ភ្នែករបស់យើងមិនអាចបែងចែកថា C_{10} ខុសពី S ទេ។ ដូចនេះជំនួសឱ្យ S នៅក្នុងរូបភាពរបស់យើង កម្មវិធី នឹងសង់ឡើងវិញនូវ C_{10} ។ បើសិនជាចង់បានភាពម៉ដ្ឋជាងមុន យើងអាចនឹងបន្តបន្ថែមឱ្យវាលឿននៅ C_{20} ឬ C_{30} ។ ដូចនេះកម្មវិធីដ៏តូចនេះ អាចបង្កើត S ដល់ភាពម៉ដ្ឋណាមួយក៏បាន។

មិនត្រឹមតែប៉ុណ្ណោះទេ យើងអាចពិសោធន៍ទៀតថា គោលការណ៍អាចដំណើរការបាននឹងសំណុំផ្សេងៗទៀត។ ឧទាហរណ៍ទី២ ចាប់ ផ្ដើមពីបញ្ហាកោណក្នុងរូបទី២។ កំណត់សំគាល់ (i),(ii) និង (iii) ខាងលើអនុវត្តន៍ក្នុង ឧទាហរណ៍នេះ។



យើងបានឃើញហើយថា ទ្រឹស្ដីបទ បាណាច នៃចំណុចនឹង អនុវត្តន៍ចំពោះការសង់លើលំហមេទ្រិក ពេញលេញ។ យើងបានកំណត់អនុគមន៍ W ក្នុង (2) លើសំណុំរងនៃទីនោះ។ ចំពោះលំហមេទ្រិក យើងនឹងរើស យក \mathcal{K} ជាសំណុំ (ចិទ) នៃសំណុំរងរួមនៃ ទីនោះ។ យើងនឹងណែនាំនូវចម្ងាយលើ \mathcal{K} ដែលហៅថាចម្ងាយ ហ្វិសដុហ្វ (Hausdorff) $d_H(B_1, B_2)$ ។ និយមន័យនៃចម្ងាយហ្វិសដុហ្វរវាងសំណុំរងពីរ B_1 និង B_2 គឺជារូបមន្តស្មុគស្មាញ ហើយមិនច្បាស់លាស់ ទៀត ដូចនេះយើងនឹងពន្យល់តាមសញ្ញាណក្នុងរបៀបផ្សេងទៀត។ យើងចាប់ផ្ដើមដោយពន្យល់នូវ អត្ថន័យអ្វីដែលយើង ចង់ផ្តល់ឱ្យសំណើនោះ $d_H(B_1, B_2) \leq \epsilon$ (ទោះបីយើងមិនបានកំណត់ $d_H(B_1, B_2)$ ក៏ដោយ) វាមានន័យថា ប្រសិនបើ ភ្នែករបស់យើងឃើញ ត្រឹមត្រូវច្បាស់ ϵ នោះ គឺយើង មិនអាចបែងចែករវាង B_1 និង B_2 បានទេ។ ក្នុងគណិតវិទ្យា $d_H(B_1, B_2) \leq \epsilon$ មានន័យថា

$$(3) \forall P \in B_1 \exists B_2 d(P, Q) \leq \epsilon \text{ និង } (3) \forall P' \in B_2 \exists Q' \in B_1 d(P', Q') \leq \epsilon$$

(d ក្នុងទីនេះ ជាចម្ងាយអឺគ្លីដ ក្នុង \mathbb{R}^2)។ តាមរយៈនេះ គេអាចឱ្យនិយមន័យមិនផ្ទាល់មួយ។

និយមន័យ: ចម្ងាយហ្វិសដុហ្វ រវាងសំណុំទាល់ពីរ B_1 និង B_2 គឺជាអប្បបរមានៃគ្រប់ $\epsilon \geq 0$ ដែលផ្ទៀងផ្ទាត់ លក្ខខណ្ឌ(3)។

យើងអាចជឿជាក់ថា អនុគមន៍ W ជាដំណើររួមតូច។ តាមពិត ឧបមាថា $d_H(B_1, B_2) \leq \epsilon$ បន្ទាប់មកយើងអាច បង្ហាញថា $d_H(W(B_1), W(B_2)) \leq \frac{\epsilon}{2}$ តាង $P \in W(B_1)$ ។ មាន $i \in \{1, 2, 3\}$ និង $P_1 \in B_1$ ដែល $P = T_i(P_1)$, ដោយ $d_H(B_1, B_2) \leq \epsilon$ នោះមាន $Q_1 \in B_2$ ដែល $d(P_1, Q_1) < \epsilon$ ។ តាង $Q = T_i(Q_1) \Rightarrow Q \in W(B_2)$ និង $d(P, Q) = d(T_i(P_1), T_i(Q_1)) = \frac{1}{2}d(P_1, Q_1) \leq \frac{\epsilon}{2}$ ។ ដូចគ្នាដែរ បើយើងចាប់ផ្ដើមពី $P' \in W(B_2)$ នោះមាន $Q' \in W(B_1)$ ដែល $d(P', Q') \leq \frac{\epsilon}{2}$ ។

ដំណើរការនេះ បាន យកទៅប្រើសម្រាប់បង្រួមរូបភាពពិត (មើល $[K]$ ឬ $[RS]$)។ វិធីសាស្ត្រនេះ បង្កើត បានរូបភាពដែលមានគុណភាពខ្ពស់ នៅពេលដែលរូបភាពមានលក្ខណៈ ព្រាលច្រើន។ ទោះជាយ៉ាងណា ក៏ដោយ អត្រានៃការ បង្រួមមិនបានខ្លាំងនិងមិនមានប្រសិទ្ធភាពដូចទម្រង់ JPEG នោះទេ។ ម៉្យាងទៀត ដំណើរការបង្រួមរបៀបនេះ

(បង្កើតរូបភាពពីប្រូក្រាម) មិនបាន ក្លាយជាចំណាប់អារម្មណ៍សម្រាប់ ការអនុវត្តជាក់ស្តែងនោះទេ ។ ទោះជាយ៉ាងណាក៏ដោយ ភាពងាយៗនៃគោលគំនិតនេះ នៅតែមានលក្ខណៈស្រួលស្រាវជ្រាវដែរ។

៤. ការអនុវត្តន៍ជំនាក់ឆ្លើយ៖ វិធានតម្រៀបទំព័រ (PageRank algorithm)

ភាពជោគជ័យរបស់ Google គឺដោយសារម៉ាស៊ីនរុករកតាម វិធានវិធានតម្រៀបទំព័រ (The PageRank algorithm)។ ក្នុងវិធាននេះ គណនានូវចំណុចនឹងនៃប្រមាណវិធីលីនេអ៊ែរលើ \mathbb{R}^n ដែលជាដំណើររួមតូច ហើយចំណុចនឹងនេះ (ដែលជាវ៉ិចទ័រ) ផ្ទៀងផ្ទាត់តាមលំដាប់នៃទំព័រ។ ក្នុងការអនុវត្តន៍ ចំណុចនឹង (ដែលជា eigenvector នៃ eigenvalue 1) ត្រូវបានគណនារកជាតម្លៃប្រហែល P_n សម្រាប់តម្លៃ n ធំគ្រប់គ្រាន់មួយ។ សូមអ្នកអានដែលចាប់អារម្មណ៍ ពិនិត្យសេចក្តីលំអិតក្នុងអត្ថបទខ្លី How Google works? ។

៥. សន្និដ្ឋាន

អ្វីដែលយើងបានដឹងពីអត្ថបទខ្លីនេះ ដែល ចាប់ផ្តើមពីល្បែងធម្មតា យើងស្វែង រកបាននូវគំនិតដែលភ្ជាប់ទៅដំណោះស្រាយគណិតសាស្ត្រនិងបច្ចេកទេស។ យើងស្វែងរកចម្លើយតែមួយគត់សម្រាប់ចំណោទ ដែល ឥឡូវនេះវាក្លាយជាវិធីសាស្ត្រស្តង់ដារក្នុងវិស័យជាច្រើននៃគណិតវិទ្យា ថាតើដំណោះស្រាយនោះជាចម្លើយតែមួយគត់ ហើយជាចំណុចនឹងនៃប្រមាណវិធី ជាពិសេសបានបង្កើតឡើងសម្រាប់គោលគំនិតនោះ។

យើងក៏បានឃើញផងដែរនូវសារប្រយោជន៍នៃទ្រឹស្តីបទដែល បានផ្តល់ការអនុវត្តន៍ដ៏មានប្រសិទ្ធភាពដើម្បីបង្កើតនូវគម្រូសម្រាយបញ្ជាក់មួយ ជាភាពរួមនៃស្វ៊ីត នៅពេលដែលវារួមល្បឿន។

វិភាគគឺជាការសិក្សាលើអនុគមន៍។ អនុគមន៍ជាធម្មតាកំណត់ដោយលេខ។ ក្នុងការគណនាអនុគមន៍ ច្រើនអថេរយើងបង្កើតនូវសញ្ញាណនៃអនុគមន៍វ៉ិចទ័រ ដែលធាតុក្នុង \mathbb{R}^n ។ ប៉ុន្តែហេតុអ្វីបានជាយើងឈប់ត្រឹមធាតុនៃ \mathbb{R}^n ? យើងក៏មានបទពិសោធន៍ផងដែរថា អ្នកគណិតវិទ្យាចូលចិត្តបង្កើតនូវសញ្ញាណនៃអនុគមន៍ ហើយ ទុកលទ្ធភាពឱ្យកំណត់និយមន័យបាន ជាឧទាហរណ៍ សំណុំនៃសំណុំ សំណុំនៃអនុគមន៍ ជាដើម។ ការវិភាគលើសំណុំនៃអនុគមន៍ ឥឡូវនេះក្លាយជាជំពូកដ៏សំខាន់ក្នុងការវិភាគក្នុងសម័យទំនើបនេះ ដែលហៅថា វិភាគអនុគមន៍ (functional analysis) ដែលជាស្តង់ដារសម្រាប់ការសិក្សាថ្នាក់ឧត្តម។

អ្នកត្រូវបានភ្ជាប់ជាមួយនឹងដំណើរការដដែលៗ ដែលអ្នកបានជួប។ ជាឧទាហរណ៍ វាអាចជាដំណើរការ ដដែលៗក្នុងវិមាត្រ ១ ដែលត្រូវគ្នានឹងស្វ៊ីតហេរុង (Heron) ដើម្បីរកឫសការ៉េ។ ភាពរួមដ៏ឆាប់រហ័សនៃស្វ៊ីតធរណីមាត្រ ក៏អាចយល់ផងដែរ ពីការសង្កេតបទបង្ហាញនេះ។

ឯកសារយោង

[B] M. F. Barnsley, Fractals everywhere, San Diego, Academic Press, 1988.
[K] J. Kominek, Advances in fractal compression for multimedia applications, Multimedia Systems Journal, vol. 5,n 4, 1997, 255–270.
[R] C. Rousseau, Point fixe de Banach (in French), Accromath 5, hiver-printemps 2010 (www.accromath.ca).
[R2] C. Rousseau, How Google works? Klein vignette (www.kleinproject.org).
[RS] C. Rousseau and Y. Saint-Aubin, Mathematics and technology, SUMAT Series, Springer-Verlag, 2008 (A French version of the book, Mathématiques et technologie, exists, published in the same series.)