

TRƯỜNG CAO ĐẲNG NGHỀ CÔNG NGHIỆP HÀ NỘI

Hứa Thị An

Lê Văn Hùng



GIÁO TRÌNH

Toán ứng dụng

(Lưu hành nội bộ)

Hà Nội năm 2012

Chương 1. Quan hệ - Suy luận toán học

A. Quan hệ hai ngôi

1. Định nghĩa: Cho X là một tập hợp, ta nói S là một *quan hệ hai ngôi* trên X nếu S là một tập con của tích Descartes .

Nếu hai phần tử a, b thỏa thì ta nói a có quan hệ S với b . Khi đó, thay vì viết ta có thể viết là aSb .

2. Ví dụ:

- Quan hệ chia hết trong tập hợp số tự nhiên.
- Quan hệ bằng nhau.
- Quan hệ lớn hơn.

3. Một số quan hệ thường gặp:

3.1 Quan hệ tương đương:

3.1.1 Định nghĩa: Một quan hệ hai ngôi trên tập X được gọi là *quan hệ tương đương* nếu nó thỏa các tính chất sau:

- Phản xạ:** xSx , với mọi $x \in X$.
- Đối xứng:** Nếu xSy thì ySx , với mọi $x, y \in X$.
- Bắc cầu:** Nếu xSy và ySz thì xSz với mọi $x, y, z \in X$.

Khi trên tập X đã xác định một quan hệ tương đương, khi đó thay vì viết xSy ta thường ký hiệu $x \sim y$.

3.1.2 Ví dụ:

- Quan hệ bằng nhau ở các tập hợp số một quan hệ tương đương vì thỏa các tính chất phản xạ; đối xứng; bắc cầu.
- Xét trong quan hệ S xác định bởi là một quan hệ tương đương.
- Gọi X là tập các đường thẳng trong mặt phẳng, quan hệ cùng phương của hai đường thẳng bất kỳ trong mặt phẳng là quan hệ tương đương. (Chú ý: Hai đường thẳng được gọi là cùng phương là hai đường thẳng song song hoặc trùng nhau.)
- Quan hệ vuông góc giữa các đường thẳng trong mặt phẳng không phải là quan hệ tương đương vì không thỏa tính phản xạ.
- Quan hệ chia hết cho trong tập hợp số tự nhiên không phải là quan hệ tương đương vì không có tính chất đối xứng.
- Quan hệ “nguyên tố cùng nhau” trên tập hợp số tự nhiên không là quan hệ tương đương vì không có tính chất bắc cầu. Ví dụ $(2, 3) = 1$; $(4, 3) = 1$ nhưng

Cho S là một quan hệ tương đương trên tập X và $x \in X$. Ta gọi tập hợp $S(x)$ là lớp tương đương của x theo quan hệ tương đương S . Khi đó ta có:

- vì $x \in S(x)$.
- $S(x) \cap S(y) = \emptyset$ nếu $x \neq y$.
- thì hoặc $S(x) = S(y)$ hoặc $S(x) \cap S(y) = \emptyset$.

Từ tính chất trên ta nhận được một phân hoạch của X qua các lớp tương đương $S(x)$. Tập hợp tất cả các lớp tương đương này được ký hiệu là X/S và gọi là tập thương của X qua quan hệ tương đương S .

3.2 Quan hệ thứ tự:

3.2.1 Định nghĩa: Một quan hệ hai ngôi S trên tập X được gọi là *quan hệ thứ tự* nếu quan hệ đó có các tính chất: phản xạ, bắc cầu và phản đối xứng (tức là nếu xSy và ySx thì suy ra $x = y$ với mọi $x, y \in X$).

Nếu tập X có một quan hệ thứ tự bộ phận S thì ta nói X là một tập được sắp thứ tự bởi S .

Ta thường dùng ký hiệu để chỉ một quan hệ thứ tự bộ phận.

Với hai phần tử, nếu x có quan hệ với y ta viết (đọc là “ x bé hơn hay bằng y ”) hoặc viết (đọc là “ y lớn hơn hay bằng x ”).

Khi thì thay cho (hay) ta viết $x < y$ (hay $y > x$) và đọc là “ x bé hơn y ” (hay “ y lớn hơn x ”).

Quan hệ thứ tự trong X được gọi là *quan hệ thứ tự toàn phần* (hay *tuyến tính*) nếu với mọi a, b ta đều có hoặc .

Một quan hệ thứ tự không toàn phần gọi là *quan hệ thứ tự bộ phận* (hay *từng phần*).

3.2.2 Các phần tử đặc biệt. Quan hệ thứ tự tốt.

Cho X là tập được sắp thứ tự bởi và A là một tập con của X .

Phần tử được gọi là *phần tử bé nhất* (*lớn nhất*) của A nếu với mọi $a \in A$ thì $a \geq x$ ($a \leq x$).

Phần tử được gọi là *phần tử tối thiểu* (*tối đại*) của A nếu với mọi $a \in A$ thì $a \leq x$ ($a \geq x$).

Phần tử được gọi là *cận dưới* (*cận trên*) của A nếu với mọi $a \in A$ thì $a \leq x$ ($a \geq x$).

Quan hệ thứ tự trong X được gọi là một *quan hệ thứ tự tốt* nếu mọi tập con khác rỗng của X đều có phần tử bé nhất. Khi đó, X gọi là được sắp tốt bởi .

Ví dụ:

a) Cho X là một tập hợp, trên $P(X)$ ta xét quan hệ bao hàm . Ta chứng minh được đây là một quan hệ thứ tự bộ phận trên $P(X)$.

Ngoài ra, nếu X chứa ít nhất hai phần tử thì quan hệ thứ tự trên không phải tuyến tính (hay quan hệ thứ tự toàn phần) vì $\{x\}$ không so sánh được với $\{y\}$.

b) Quan hệ thứ tự thông thường trên tập hợp các số nguyên là một quan hệ thứ tự tuyến tính, nhưng không phải quan hệ thứ tự tốt vì không phải mọi tập con khác rỗng của đều có phần tử bé nhất.

Ví dụ: Tập $\{\dots, -2, -1, 0\}$ không có phần tử tối thiểu.

c) Quan hệ chia hết trên tập hợp số tự nhiên là một quan hệ thứ tự bộ phận, nhưng không phải là quan hệ tuyến tính.

d) Quan hệ thứ tự thông thường trên tập hợp số tự nhiên là một quan hệ thứ tự tuyến tính, hơn nữa đây còn là một quan hệ thứ tự tốt. Với phần tử bé nhất là phần tử 0, nhưng không có phần tử lớn nhất.

e) Trong tập các số tự nhiên lớn hơn 1, sắp thứ tự theo quan hệ chia hết các phần tử tối thiểu là các số nguyên tố.

3.3 Các nguyên lý tương đương:

3.3.1 Tiên đề chọn: Với mọi họ không rỗng các tập hợp khác rỗng đều có một ánh xạ sao cho với mọi .

3.3.2 Nguyên lý sắp tốt: Mọi tập hợp không rỗng đều có thể được sắp tốt (tức là tồn tại một quan hệ thứ tự tốt trên tập đó).

3.3.3 Bổ đề Zorn: Cho X là một tập không rỗng được sắp thứ tự bởi . Nếu mọi tập con A của X được sắp toàn phần bởi , đều có cận trên thì X có phần tử tối đại.

B. Suy luận toán học

I. Mệnh đề

1. Mệnh đề sơ cấp

Các phát biểu khẳng định không thể chia nhỏ được và có giá trị hoặc đúng (1, true, yes) hoặc sai (0, false, no) được gọi là mệnh đề sơ cấp. Giá trị của mệnh

đề sơ cấp được gọi là giá trị chân lý. Kí hiệu các mệnh đề sơ cấp bởi các chữ cái X, Y, Z, ...

Trong bài giảng này để biểu thị giá trị chân lý "đúng", "sai" ta dùng T (true) và F (false).

Ví dụ:

"3 là số nguyên tố" là một mệnh đề có giá trị chân lý là T

"x chia hết cho 3" không phải là mệnh đề vì nó chỉ trở thành khẳng định với x cụ thể hoặc khi thêm các lượng từ với mọi, tồn tại vào trước mệnh đề.

"Bao giờ cho đến tháng mười" không phải là một mệnh đề vì nó không phải là khẳng định.

2. Mệnh đề, công thức mệnh đề

Các mệnh đề được thành lập từ các mệnh đề sơ cấp bằng các phép toán mệnh đề.

a. Phép toán

Các phép toán : hội (\wedge), tuyển (\vee), phủ định (\neg), kéo theo (\supset). Bảng chân trị

X	Y	X \wedge Y	X \vee Y	X \neg Y	X \supset Y
T	T	T	T	F	T
T	F	F	T	T	F
F	T	F	T	F	T
F	F	F	F	T	T

Các phép toán trên tương đương với các liên từ "và", "hoặc", "không", "kéo theo"

Chú ý bảng chân trị của phép kéo theo qua các câu sau đây :

Vì mặt trời mọc ở hướng đông nên trái đất tròn

Vì mặt trời mọc ở hướng tây nên trái đất tròn

Vì mặt trời mọc ở hướng đông nên trái đất vuông

Vì mặt trời mọc ở hướng tây nên trái đất vuông

VỀ mặt thực tế khó nói được tính đúng sai của 4 khẳng định dạng trên. Tuy nhiên áp dụng hệ toán mệnh đề có thể thấy các câu i. ii. là đúng và câu iii. là sai và đặc biệt một câu vô nghĩa như câu iv. lại là đúng.

b. Công thức mệnh đề

i.==Các giá trị T, F và các mệnh đề sơ cấp : X, Y, Z, ... là các công thức mệnh đề

ii.==Nếu A, B, C ... là các công thức mệnh đề thì $(A \vee B)$, $(A \wedge B)$, $(\neg A)$, $(A \rightarrow B)$ là các công thức mệnh đề.

Dựa vào định nghĩa trên để nhận biết một công thức. Ví dụ : $A \vee B \rightarrow A$ không là công thức. Để đơn giản (nếu không nhầm lẫn) có thể bỏ bớt các dấu ngoặc bao ngoài.

Ví dụ : "Nếu anh ta cao kều, đăm chiêu và lạng lẽ thì trời mưa".

Có nhiều cách để biểu diễn câu trên thành một công thức mệnh đề :

Nếu đặt X, Y, Z, T tương ứng là các mệnh đề sơ cấp : "Anh ta cao kều"; "Anh ta đăm chiêu"; "Anh ta lạng lẽ", "Trời mưa" thì ta có công thức mệnh đề là $(X \wedge Y \wedge Z) \rightarrow T$

Nếu đặt A là công thức : "Anh ta cao kều, đăm chiêu" ; B là công thức "lạng lẽ" và C là công thức "Trời mưa" thì công thức cho câu trên là $(A \wedge B) \rightarrow C$.

Đặt A = "Nếu anh ta cao kều, đăm chiêu và lạng lẽ thì trời mưa". Công thức là A.

Như vậy giá trị của một công thức (hoặc của mệnh đề) cũng được tính qua giá trị của các công thức thành phần, như A, B, C hoặc A, B, C kết hợp bởi các

phép toán trên bằng cách lập bảng chân trị. Vì vậy các công thức mệnh đề cũng được xem là một mệnh đề.

3. Tính tương đương của các công thức

Hai công thức được gọi là tương đương nếu nó bằng nhau với mọi bộ giá trị của các mệnh đề sơ cấp tham gia trong công thức (thực chất nó là tương đương logic, nghĩa là chỉ trùng nhau về mặt giá trị chân lý chứ không trùng nhau hoàn toàn về mặt cấu trúc). Kí hiệu $A \equiv B$ để chỉ hai công thức A và B tương đương.

Để kiểm tra tính tương đương ta lập bảng chân trị. Các phần sau sẽ cho thấy các cách khác để kiểm tra tính tương đương (ví dụ dùng các phép biến đổi tương đương).

Ví dụ: lập bảng chân trị cho các công thức tương đương sau :

$$A \vee B \equiv A \vee (A \wedge B)$$

$$A \wedge A \equiv A$$

Bằng cách lập bảng chân trị ta dễ dàng chứng minh được các cặp công thức tương đương sau :

Một số công thức tương đương

Tên gọi	Tương đương
Luật đồng nhất	$A \vee T \equiv A$; $A \wedge F \equiv A$
Luật nuốt	$A \vee T \equiv T$; $A \wedge F \equiv F$
Luật lũy đẳng	$A \vee A \equiv A$; $A \wedge A \equiv A$
Luật phủ định kép	$A \vee \neg \neg A \equiv A$; $A \wedge \neg \neg A \equiv A$
Luật hấp thụ	$A \vee (A \wedge B) \equiv A$; $A \wedge (A \vee B) \equiv A$
Luật giao hoán	$A \vee B \equiv B \vee A$; $A \wedge B \equiv B \wedge A$
Luật kết hợp	$(A \vee B) \vee C \equiv A \vee (B \vee C)$; $(A \wedge B) \wedge C \equiv A \wedge (B \wedge C)$

Luật phân phối	$A(B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C);$ $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
Luật De Morgan	$(A \cap B) = A \cup B; (A \cup B) = A \cap B$
Các công thức khác	$A \cup A = A; A \cap A = A$ $A \cup B = A \cup B$

Từ bảng các công thức tương đương trên (mà ta có thể xem như các luật) ta có thể sử dụng để tìm tương đương rút gọn của các công thức khác.

Ví dụ 1: Chứng minh rằng $(A \cap (A \cup B)) = A \cap B$

$$A \cap (A \cup B) = A \cap B \quad : \quad \text{De Morgan}$$

$$A \cap (A \cup B) = A \cap B \quad : \quad \text{De Morgan}$$

$$(A \cap A) \cup (A \cap B) = A \cap B \quad : \quad \text{phân phối}$$

$$A \cap (A \cup B) = A \cap B \quad : \quad \text{đồng nhất}$$

$$(A \cap B)$$

Ví dụ 2: Chứng minh $A \cup (A \cap B) = A$

$$(A \cup F) \cap (A \cup B) = A \cup B \quad : \quad \text{đồng nhất}$$

$$A \cup (F \cap B) = A \cup B \quad : \quad \text{phân phối} \quad (x + 0y = (x+0)(x+y))$$

$$A \cup (B \cap F) = A \cup B \quad : \quad \text{giao hoán}$$

$$A \cup F = A \cup F \quad : \quad \text{nuốt}$$

$$A \cup A = A \quad : \quad \text{đồng nhất}$$

4. Công thức đồng nhất đúng (sai, tiếp liên)

a. Định nghĩa

Nếu hoàn toàn đúng (đồng nhất đúng) hoặc hoàn toàn sai (đồng nhất sai) với mọi bộ giá trị của các mệnh đề sơ cấp. Trường hợp còn lại gọi là tiếp liên.

Nếu A là đồng nhất đúng thì $\neg A$ là đồng nhất sai và ngược lại.

Ví dụ 1 : $A \rightarrow A, A \rightarrow \neg A, A \rightarrow A$, là các công thức đồng nhất đúng, đồng nhất sai, tiếp liên.

Để chứng minh A là đồng nhất đúng ta có thể chứng minh bằng nhiều cách :

Lập bảng chân trị (trong trường hợp ít mệnh đề sơ cấp) khi đó cột chân trị của A hoàn toàn bằng T.

Chứng minh $A \rightarrow T$ bằng các biến đổi tương đương dựa trên bảng các công thức tương đương ở trên.

Dùng một số cách chứng minh gián tiếp khác như phản chứng. Khi đó ta giả thiết có một bộ chân trị của các mệnh đề sơ cấp sao cho A nhận giá trị F, từ giả thiết này bằng các lập luận ta dẫn về một khẳng định vô lý hoặc mâu thuẫn với các kết quả đã biết.

Ví dụ: Chứng minh công thức $(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B)$ là đồng nhất đúng.

Lập bảng chân trị :

A	B	$A \rightarrow B$	$A \rightarrow B$	$(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B)$
T	T	T	T	T
T	F	F	T	T
F	T	F	T	T
F	F	F	F	T

Biến đổi trực tiếp : $(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow A \rightarrow B \rightarrow A \rightarrow B$

T

Phản chứng : Giả thiết tồn tại một bộ giá trị của A, B sao cho công thức trên nhận giá trị của F. Từ bảng chân trị của phép toán $X \rightarrow Y$ (chỉ sai khi X đúng và Y sai) ta phải có $A \rightarrow B$ đúng còn $A \rightarrow B$ sai. Hai khẳng định này là mâu thuẫn

nhau do $A \rightarrow B$ đúng khi và chỉ khi cả A lẫn B đúng còn $A \rightarrow B$ sai khi và chỉ khi cả A lẫn B sai. Do đó công thức trên là đồng nhất đúng.

c. Tính chất

: Giả sử A, B là các công thức. $A \rightarrow B$ khi và chỉ khi $A \rightarrow B$ và $B \rightarrow A$ là các đồng nhất đúng.

Chúng ta sẽ chứng minh

■

Định lý này cho thấy mối quan hệ giữa tính tương đương và tính đồng nhất đúng.

Ví dụ:

$A \rightarrow A$ vì cả $A \rightarrow A$ và $A \rightarrow A$ đều là các đồng nhất đúng.

$A \rightarrow (B \rightarrow A)$ là công thức đồng nhất đúng nhưng không thể khẳng định $A \rightarrow B \rightarrow A$, vì $(B \rightarrow A) \rightarrow A$ chỉ là tiếp liên.

5. Luật đối ngẫu

Giả sử A là một công thức chỉ chứa các phép toán \neg, \wedge, \vee mà không chứa phép toán \rightarrow . Trong A đối chỗ vai trò hai phép toán \neg, \vee cho nhau và thay giá trị của cặp T, F ta được công thức A^* gọi là công thức đối ngẫu của A . Từ định nghĩa dễ dàng thấy được nếu B là công thức đối ngẫu của A thì A cũng là đối ngẫu của B .

Ví dụ 2: Đối ngẫu của công thức $X \rightarrow (Y \rightarrow X)$ là công thức $X \rightarrow (Y \wedge X)$

Định lý: Cho $A(X)$ và $B(X)$ là các công thức, trong đó X là bộ các mệnh đề sơ cấp. Gọi $B(X)$ là công thức đối ngẫu của $A(X)$. Khi đó ta có :

$$A(\neg X) \equiv B(X) \text{ và } B(\neg X) \equiv A(X)$$

$$A(\neg X) \equiv B(X) \text{ và } B(\neg X) \equiv A(X)$$

Chứng minh

Chứng minh theo định nghĩa đệ quy của công thức A dùng luật De Morgan.

■

Ví dụ

$$\text{Cho } A(X, Y, Z) = (X \vee Y) \wedge (Y \vee Z) \quad A^*(X, Y, Z) = (X \vee Y) \wedge (Y \vee Z)$$

$$\text{ta có : } A^*(\neg(X, Y, Z))$$

$$((\neg X \vee \neg Y) \wedge (\neg Y \vee \neg Z))$$

$$(\neg X \vee \neg Y) \wedge (\neg Y \vee \neg Z) \quad (\text{De Morgan})$$

$$(X \vee Y) \wedge (Y \vee Z)$$

A

$$\text{Vậy } A(X, Y, Z) \equiv A^*(\neg(X, Y, Z)).$$

Định lý : **Đối ngẫu** của 2 công thức tương đương là 2 công thức tương đương.

Chứng minh

Qui nạp theo định nghĩa của công thức.

■

Ví dụ: $A \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow A$ Luật hấp thụ

$A \rightarrow (A \rightarrow B) \rightarrow A$ cũng đúng và là hấp thụ

(đối ngẫu của $A \rightarrow (A \rightarrow B)$ là $A \rightarrow (A \rightarrow B)$, còn đối ngẫu của A là A)

hoặc các công thức khác như công thức De Morgan, công thức phân phối, kết hợp ...

6. Luật thay thế

Giả sử A là công thức mệnh đề chứa kí hiệu mệnh đề sơ cấp X . Khi đó thay một hoặc một số bất kỳ vị trí X trong A bởi một công thức mệnh đề B nào đó ta sẽ nhận được công thức mệnh đề mới kí hiệu $A(X|B)$.

Định lý: Nếu $A(X)$ là đồng nhất đúng thì $A(X|B)$ cũng là đồng nhất đúng với mọi công thức B bất kỳ.

Chứng minh

Chứng minh theo định nghĩa của công thức đồng nhất đúng.

■

Ví dụ: $(A \rightarrow B) \rightarrow A$ là đồng nhất đúng. Do đó thay A bởi $(B \rightarrow A)$ ta nhận được công thức $((B \rightarrow A) \rightarrow B) \rightarrow (B \rightarrow A)$ cũng là đồng nhất đúng.

7. Luật kết luận

Định lý: Nếu A và $A \rightarrow B$ là các công thức đồng nhất đúng thì B cũng là công thức đồng nhất đúng

Chúng minh bằng phương pháp Phản chứng.



II. bài toán thoả được

Một công thức mệnh đề A gọi là thoả được nếu tồn tại một bộ giá trị của các mệnh đề sơ cấp sao cho công thức có giá trị đúng (T).

Như vậy một công thức A là không thoả được khi nó không phải là đồng nhất sai tức A không phải là đồng nhất đúng. Do vậy để giải bài toán thoả được ta đưa về xét bài toán đồng nhất đúng. Nếu A không là đồng nhất đúng thì A là thoả được.

Dễ thấy có tồn tại thuật toán tìm đồng nhất đúng. Ví dụ lập bảng chân trị. Tuy nhiên phương pháp này có độ phức tạp lớn ($O(2^n)$). Do vậy ta đưa ra một cách khác kiểm tra tính đồng nhất đúng với độ phức tạp bé hơn.

Giả thiết cần kiểm tra một công thức A là đồng nhất đúng? Giả sử A chứa 64 biến mệnh đề sơ cấp. Nếu làm theo phương pháp liệt kê bảng chân trị ta sẽ thu được bảng với 2^{64} dòng. Giả thiết một máy tính kiểm tra được giá trị của công thức với tốc độ 1 dòng/giây. Khi đó để kiểm tra hết bảng chân trị máy tính phải mất 2^{64} giây. Mỗi năm có $365 \times 24 \times 3600$ giây $< 512 \times 32 \times 4096 = 2^9 \times 2^5 \times 2^{14} = 2^{28}$ giây. Do vậy thời gian cần là 2^{36} năm 10^9 năm = 1 tỷ năm.

1. Tuyển (hội) sơ cấp

Định nghĩa : Tuyển (hội) các mệnh đề và phủ định của nó được gọi là tuyển (hội) sơ cấp

Định lý: Điều kiện cần và đủ để một TSC đồng nhất đúng là trong tuyển đó có chứa một mệnh đề đồng thời với phủ định của nó và để một HSC

đồng nhất sai là trong hội đó có chứa một mệnh đề đồng thời với phủ định của nó.

Chứng minh (dành cho học sinh như một bài tập)

■

8. Dạng chuẩn tắc tuyến (hội)

Định nghĩa

Giả sử A là một công thức và A' là công thức tương đương của A . Nếu A' là một tuyến của các HSC thì A' được gọi là dạng chuẩn tắc tuyến của A .

Giả sử A'' là công thức tương đương của A . Nếu A'' là một hội của các TSC thì A'' được gọi là dạng chuẩn tắc hội của A .

Định lý: Điều kiện cần và đủ để A đồng nhất đúng là trong dạng chuẩn tắc hội của nó mọi TSC đều phải chứa ít nhất một mệnh đề sơ cấp cùng với phủ định của nó.

Điều kiện cần và đủ để A đồng nhất sai là trong dạng chuẩn tắc tuyến của nó mọi HSC đều phải chứa ít nhất một mệnh đề sơ cấp cùng với phủ định của nó.

Chứng minh (dành cho học sinh như một bài tập)

■

9. Thuật toán kiểm tra hằng đúng

Để xây dựng dạng chuẩn tắc tuyến ta theo các bước :

Khử

Dùng De Morgan và phân phối đưa về chỉ 3 phép toán \neg, \wedge, \vee .

Đưa công thức về dạng chuẩn tắc

$$\text{Ví dụ: } X \wedge (Y \vee X) = X \wedge Y \vee X$$

là dạng chuẩn tắc tuyến với ba HSC là X, Y, X

là dạng chuẩn tắc hội với một TSC là $X \wedge Y \wedge X$ nên là đồng nhất đúng.

III. Vị ngữ và lượng từ

1. Vị ngữ

Xét các câu có liên quan đến biến như :

$$P(x) := x > 3$$

$$Q(x,y) := x = y + 3$$

$$R(x,y,z) := x + y + z = 0$$

Các câu trên có giá trị (T, F, 1, 0) chỉ khi x, y, z nhận giá trị cụ thể.

P, Q, R được gọi là các hàm mệnh đề, x, y, z là các biến và "tính chất", "ràng buộc" của x, y, z là vị ngữ. Ví dụ đối với hàm mệnh đề $P(x)$, x là biến và "lớn hơn 3" là vị ngữ.

Với các giá trị cụ thể của x, y, z thì P, Q, R có giá trị chân lý. Ví dụ $P(1) = \mathbf{F}$, $P(4) = \mathbf{T}$.

10. Lượng từ

Để hàm mệnh đề nhận giá trị ta cần xét giá trị cụ thể của các biến. Tuy nhiên một hàm mệnh đề cũng có thể được lượng từ hoá để nhận giá trị.

b. Lượng từ "với mọi"

$$\forall x P(x) = 1 \quad P(x) \text{ đúng với mọi } x \text{ trong không gian.}$$

Ví dụ 3: $x \cdot x^2 = 0$ là một mệnh đề đúng. Hàm mệnh đề $P(x)$ là $x^2 = 0$.

Trong trường hợp không gian là hữu hạn thì $P(x) = P(x_1) \wedge P(x_2) \wedge \dots \wedge P(x_n)$

d. Lượng từ "tồn tại"

$\exists x P(x) = 1$ $P(x)$ đúng với một x nào đó trong không gian.

Ví dụ 4 : $\exists x. x^2 = 0$ là một mệnh đề đúng. Hàm mệnh đề $P(x)$ là $x^2 = 0$.

Trong trường hợp không gian là hữu hạn thì $P(x) = P(x_1) \vee P(x_2) \vee \dots \vee P(x_n)$

e. Biến ràng buộc và tự do

Ràng buộc nếu được lượng từ hoá và tự do thì ngược lại.

Như vậy để một hàm mệnh đề trở thành mệnh đề thì tất cả các biến của nó phải ràng buộc.

Chú ý : Thứ tự của các lượng từ là quan trọng.

Ví dụ 5 : $\exists x \forall y. xy = 1$ ($x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$) có giá trị 1 còn $\forall y \exists x. xy = 1$ có giá trị 0.

f. Biểu thức logic với lượng từ

Một biểu thức logic (công thức) không có các biến tự do sẽ thành một mệnh đề thông thường. Từ đó ta cũng có thể áp dụng các phép toán logic trên nó và có thể xét tính đồng nhất đúng hoặc tính tương đương của 2 công thức logic như trong đại số mệnh đề.

Có thể kết hợp các lượng từ thành một biểu thức logic :

Ví dụ để định nghĩa L là giới hạn của hàm $f(x)$:

$$\forall \epsilon (0 < \epsilon < \delta \Rightarrow |f(x) - L| < \epsilon)$$

Hoặc có thể dễ dàng chứng minh được (bài tập cho sinh viên)

$$\exists x P(x) \equiv \neg \forall x \neg P(x) \text{ và } \forall x P(x) \equiv \neg \exists x \neg P(x)$$

11. Dịch câu sang biểu thức logic

Cũng giống như dịch các câu nói thông thường sang mệnh đề trong tiết trước, ở đây ta cũng cần tách câu thành các hàm mệnh đề liên quan nhau bởi các phép toán logic. Biểu diễn từng hàm mệnh đề một và nối lại bằng phép toán.

Ví dụ: "Mọi người đều có một và chỉ một người bạn tốt nhất"

Có thể tách thành 2 hàm mệnh đề : "mọi người đều có một người bạn tốt nhất"
và

"mọi người đều có chỉ một người bạn tốt nhất". Đây là 2 hàm mệnh đề có liên quan đến nhau và có thể biểu diễn được bởi một hàm mệnh đề : $B(x,y) = "y \text{ là bạn tốt nhất của } x"$

$$\forall x \exists y (B(x,y) \wedge \forall z (z \neq y \rightarrow \neg B(x,z)))$$

Ví dụ: (bài tập cho sinh viên)

"Tất cả sư tử đều hung dữ" $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x))$

"Một số sư tử không uống cà phê" $\exists x (P(x) \wedge \neg R(x))$

"Một số sinh vật hung dữ không uống cà phê " $\exists x (Q(x) \wedge \neg R(x))$

$P(x) = "x \text{ là sư tử}"$, $Q(x) = "x \text{ hung dữ}"$, $R(x) = "x \text{ uống cà phê}"$

Cần phân biệt $\forall x (P(x) \rightarrow R(x))$ và $\exists x (P(x) \wedge R(x))$ (bài tập)

IV. Các phương pháp chứng minh

1. Các qui tắc suy diễn

Định lý là một mệnh đề có thể chứng minh là đúng đắn. Để chứng minh tính đúng của mệnh đề ta có thể xuất phát từ các mệnh đề được chấp nhận đúng ban đầu gọi là tiên đề và từ nhiều phương pháp bằng nhiều qui tắc suy luận toán học ta rút ra các mệnh đề đúng tiếp theo kéo thành dãy và kết thúc thành mệnh đề cần chứng minh. Trong thực tế ta thường xuất phát từ những mệnh đề trung gian (hoặc các *bổ đề*) đã được chứng minh là đúng đắn.

Bảng sau là một số qui tắc suy luận quan trọng thường đặt trên cơ sở các đồng nhất đúng trong logic mệnh đề và logic vị từ. Chúng ta có thể xây dựng rất nhiều các qui tắc suy diễn như vậy dựa trên các đồng nhất đúng tuy nhiên ta chỉ xét các suy diễn tương đối đơn giản để nhớ và để áp dụng.

Tên gọi	Đồng nhất đúng	Qui tắc suy diễn
Cộng	$p \rightarrow (p \wedge q)$	$p \wedge p \rightarrow q$
Rút gọn	$(p \wedge q) \rightarrow p$	$p \wedge q \rightarrow p$
Kết luận (modus ponens)	$((p \rightarrow q) \wedge p) \rightarrow q$	$p \rightarrow q, p \rightarrow q$
Kết luận phủ định (modus tollens)	$((p \rightarrow q) \wedge \neg q) \rightarrow \neg p$	$p \rightarrow q, \neg q \rightarrow \neg p$
Tam đoạn luận	$((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$	$p \rightarrow q, q \rightarrow r \rightarrow p \rightarrow r$
Tam đoạn luận tuyển	$((p \rightarrow q) \wedge p) \rightarrow q$	$p \rightarrow q, p \rightarrow q$

Các ví dụ :

Mặt trời mọc ở hướng đông hoặc quả đất vuông là một định lý.

Tam giác là đa giác có 3 cạnh và 3 góc. Do vậy tam giác là đa giác có 3 cạnh.

Ta đã biết 2 định lý : 3 là số lẻ và nếu n là một số lẻ thì $n+1$ chia hết cho 2. Vậy $4 = 3+1$ chia hết cho 2 vì 3 là một số lẻ.

n là một số lẻ thì $n+1$ chia hết cho 2. $8+1$ không chia hết cho 2 vậy 8 không phải là số lẻ.

Đã biết : nếu năm chia chẵn cho 4 thì là năm nhuận và nếu năm nhuận thì tháng 2 có 29 ngày. Vậy tháng 2 năm 2000 có 29 ngày.

Hiện nay trời đang mưa hoặc có nhiều mây. Nếu hiện nay trời không mưa thì có nhiều mây.

Suy luận có cơ sở : Các suy luận dùng qui tắc suy diễn dựa trên công thức đồng nhất đúng.

Ngụy biện : Các suy luận dùng qui tắc suy diễn dựa trên đồng nhất sai hoặc tiếp liên

Một suy luận có cơ sở có thể dẫn đến kết quả đúng hoặc sai tùy thuộc vào các giả thiết đúng hoặc sai. Một ngụy biện luôn luôn dẫn đến kết quả không được chấp nhận (luôn luôn sai).

Ví dụ về suy luận có cơ sở :

Cắt chân cào cào, hô nháy cào cào không nháy vậy tai cào cào nằm ở chân.

Nếu $a = b$ thì $a^2 = ab$ $a^2 - b^2 = ab - b^2 = b(a - b)$. Mặt khác $a^2 - b^2 = (a - b)(a + b)$. Đơn giản $a - b$ ta được $a + b = b - 2 = 1$ là các suy luận có cơ sở nhưng dẫn đến các kết quả sai vì đã sử dụng nhầm giả thiết.

Ví dụ về nguy biến :

Nếu có tiền tôi sẽ mua ô tô, vì tôi mua ô tô nên tôi có tiền. Sử dụng sai công thức : $((p \rightarrow q) \wedge q) \rightarrow p$

Nếu n là số nguyên tố thì n^2 là số lẻ. Vì 81 là số lẻ nên 9 là số nguyên tố. Sử dụng sai công thức : $((p \rightarrow q) \wedge q) \rightarrow p$

Sữa có màu trắng, con cò cũng có màu trắng, vậy sữa là con cò. Sử dụng sai công thức : $((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow q)) \rightarrow (p \rightarrow r)$

Dựa trên các quy tắc suy diễn ta có các phương pháp chứng minh sau.

12. Các phương pháp chứng minh

Cần chứng minh p

Dùng phản chứng. Giả thiết p F. Vì p F đúng p sai. Ví dụ : căn 2 là vô tỷ.

Cần chứng minh p \rightarrow q

rỗng : Chỉ ra p sai

tầm thường : Chỉ ra q đúng

trực tiếp : Dùng trung gian từ p đến q. Ví dụ : n lẻ \rightarrow n^2 lẻ.

gián tiếp : Dựa trên công thức $p \rightarrow q \equiv \neg q \rightarrow \neg p$. Ta sẽ chứng minh $\neg q \rightarrow \neg p$

bằng trực tiếp hoặc bằng một cách bất kỳ nào đó. Từ đó suy ra $p \rightarrow q$. Ví dụ :

nếu $3n + 2$ lẻ thì n lẻ.

Cách chứng minh này cũng có thể được quan niệm như chứng minh bằng phản chứng, chứng minh bằng mâu thuẫn phụ thuộc vào cách trình bày. Chứng minh bằng phản chứng khi ta quan niệm mệnh đề $p \rightarrow q$ như một mệnh đề p không cần phân chia. Chứng minh bằng mâu thuẫn (hoặc cũng gọi là phản chứng) khi ta giả thiết p đúng và $\neg q$ đúng khi đó suy ra được $\neg p$, tức dẫn đến mâu thuẫn vì có p và $\neg p$. Minh họa cho nhận xét này là chứng minh $A \rightarrow (B \rightarrow A)$ là hằng đúng :

Phản chứng : giả thiết $A \rightarrow (B \rightarrow A) = F$ $A = T$ và $B \rightarrow A = F$ $B = T$ và $A = F$, như vậy ta có $A = T$ và $A = F \Rightarrow$ mâu thuẫn

Gián tiếp : xem $p = A$ và $q = B \rightarrow A$, giả thiết $\neg q$ tức $B \rightarrow A = F$ $B = T, A = F$ tức p vậy $p \rightarrow q$

Mâu thuẫn : Giả thiết có p tức $A = T$, và $\neg q$ tức $B \rightarrow A = F$ tức $A = F$ dẫn đến mâu thuẫn.

Cần chứng minh $(p_1 \wedge p_2 \wedge \dots \wedge p_n) \rightarrow q$

Chứng minh từng trường hợp : $(p_1 \rightarrow q) \wedge (p_2 \rightarrow q) \wedge \dots \wedge (p_n \rightarrow q)$.

Ví dụ : Nếu n không chia hết cho 3 thì $n^2 \equiv 1 \pmod{3}$. Tách n thành 2 trường hợp chia 3 dư 1 và chia 3 dư 2.

Cần chứng minh $p \rightarrow q$

Chứng minh $p \rightarrow q$ và $\neg p \rightarrow q$.

Ví dụ : Cho R là một quan hệ tương đương. Các điều sau đây là tương đương

$$aRb$$

$$[a]_R = [b]_R$$

$$[a] \cap [b] \neq \emptyset$$

Cần chứng minh $\exists x P(x)$

Chứng minh bằng kiến thiết : Chỉ ra x . Ví dụ : với mọi n , tồn tại n số nguyên liên tiếp là hợp số. Tức $n \times (x + i)$ là hợp số ($i=1..n$). Lấy $x = (n + 1)! + 1$.

Trực tiếp hoặc phản chứng : Ví dụ $x^3 - 3x + 1 = 0$ có nghiệm trên $[0, 1]$. áp dụng định lý đổi dấu. Hoặc cần chứng minh với bất kỳ dãy 5 số liên tiếp luôn tồn tại một số chia hết cho 5.

Cần chứng minh $xP(x)$ đúng

Chứng minh trực tiếp hoặc qui nạp nếu $x \in \mathbb{N}$.

Ví dụ 6 : $n.1+2+\dots+n = n(n+1)/2$. Có $n/2$ cặp $n+1$ (n chẵn) hoặc $(n+1)/2$ cặp n (n lẻ, thêm 0).

Cần chứng minh $xP(x)$ sai

Chứng minh $x \notin P(x)$, tức chỉ ra phản ví dụ.

Ví dụ 7 : chứng minh với mọi x nguyên tố $x + 2$ là nguyên tố.

V. Phương pháp quy nạp

1. Phương pháp qui nạp

a. Phương pháp

Quy nạp toán học là phương pháp rất quan trọng, thường dùng để chứng minh các mệnh đề dạng $nP(n)$ trong đó n là một số nguyên dương tùy ý.

Quá trình chứng minh $P(n)$ là đúng với mọi số nguyên dương n bao gồm hai bước:

Bước cơ sở. Chỉ ra mệnh đề $P(1)$ là đúng.

Bước quy nạp. Chứng minh phép kéo theo $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ là đúng với mọi số nguyên dương n , trong đó $P(n)$ được gọi là *giả thiết quy nạp*.

Theo cách viết của các quy tắc suy lý kỹ thuật chứng minh này có dạng như sau:

$(P(1) \wedge (n(P(n) \Rightarrow P(n+1))) \Rightarrow nP(n)$

Khi sử dụng quy nạp toán học để chứng minh định lý, trước tiên ta chỉ ra $P(1)$ là đúng. Sau đó ta biết $P(2)$ là đúng, vì $P(1)$ suy ra $P(2)$. Tiếp theo $P(3)$ đúng vì $P(2)$ suy ra $P(3)$. Cứ tiếp tục như vậy ta có $P(k)$ đúng với mọi k nguyên dương tùy ý. Có thể giải thích phương pháp này bằng hình ảnh của dãy người xếp hàng liên tiếp nhau. Giả sử có một tin mật và nếu một người trong dãy biết tin này thì lập tức anh ta sẽ tiết lộ cho người đứng sau mình. Khi đó nếu người 1 biết tin mật này thì $P(1)$ là đúng, sau đó $P(2)$ cũng đúng vì người một nói cho người hai, người hai lại nói cho người 3, tức là $P(3)$ đúng v.v. Cứ như vậy, theo quy nạp toán học, mọi người trong hàng đều biết điều bí mật. Một cách minh họa khác là một dãy quân cờ đô-mi-nô có nhãn là 1,2,3,.. đang đứng trên mặt bàn. Giả sử $P(n)$ là mệnh đề “quân đô-mi-nô n bị đổ”. Nếu quân 1 bị đổ, tức là $P(1)$ đúng, và nếu quân n đổ thì quân $(n+1)$ cũng đổ, tức là nếu $P(n) \rightarrow P(n+1)$ là đúng, thì khi đó tất cả các quân đô-mi-nô đều bị đổ.

b. Tính đúng đắn của phương pháp qui nạp

Để chứng minh phương pháp quy nạp toán học là đúng đắn ta cần giải thích chúng dựa trên tiên đề sắp tốt của tập các số nguyên.

Tiên đề phát biểu : **Mọi tập số nguyên không âm luôn có phần tử nhỏ nhất.**

Giả sử ta đã chứng minh $P(1)$ là đúng và mệnh đề $P(n) \rightarrow P(n+1)$ cũng đã được chứng minh là đúng với mọi số nguyên dương n . Giả thiết có ít nhất một số nguyên dương sao cho $P(n)$ là sai. Khi đó tập S bao gồm các số nguyên dương n mà $P(n)$ sai là không rỗng. Theo tiên đề sắp tốt, S có phần tử nhỏ nhất, giả sử là k . Vì $P(1)$ đúng nên $k > 1$. Do $0 < k-1 < k$ nên $k-1$ không thuộc S , tức là $P(k-1)$ đúng. Nhưng vì mệnh đề $P(k-1) \rightarrow P(k)$ là đúng, ta suy ra $P(k)$ là đúng. Điều này vô lý vì k thuộc S . Do vậy, $P(n)$ là đúng với mọi n nguyên dương.

(Ví dụ về tiên đề sắp tốt : Chứng minh : nếu a là một số nguyên và d là một số nguyên dương khi đó có duy nhất các số nguyên q và r sao cho $0 \leq r < d$ và $a = dq + r$.

Chứng minh : Giả sử S là tập các số nguyên không âm dạng $a - dq$ trong đó q là một số nguyên. Tập này không rỗng vì $-dq$ có thể lớn tùy ý bằng cách chọn q âm có trị tuyệt đối đủ lớn. Theo tính được sắp tốt, S có số nhỏ nhất là $r = a - dq_0$. Rõ ràng $r < d$, vì nếu ngược lại ta xét số $a - d(q_0+1) = (a - dq_0) - d = r - d < 0$ tức là $a - d(q_0+1)$ thuộc tập S mà lại nhỏ hơn r . Đó là điều vô lý. Do vậy có các số nguyên q, r sao cho $a = dq + r$ và $0 \leq r < d$. Tính duy nhất của q và r cho có thể được chứng minh dễ dàng)

Chú ý : ở bước cơ sở thay cho 1 có thể là một k nào đó, khi đó ở bước qui nạp cần chứng minh $P(n) \Rightarrow P(n+1)$ với $n \geq k$.

Ví dụ

Ví dụ : $1 + 2 + \dots + n = n(n+1)/2$

Ví dụ : Mọi số nguyên lớn hơn 1 đều có thể phân tích thành tích của các thừa số nguyên tố

Ví dụ : Số hạng dãy Fibonacci $f(n) =$

Ví dụ: Màu ngựa giống nhau

Ví dụ : $a^n = 1, a^0 = 1$. Giả sử đúng với $n, a^{n+1} = a^n * a = a^n / a^{n-1} * a^n$

Ví dụ: Các số điều hòa $H_k, k = 1,2,3,\dots$ được định nghĩa như sau :

Ví dụ: Chứng minh rằng: trong đó n là số nguyên không âm.

Chứng minh

Giả sử $P(n)$ là mệnh đề “ “.

Bước cơ sở : $P(0)$ là đúng vì .

Bước qui nạp : Giả sử $P(n)$ đúng, tức là ta có . Để chứng minh $P(n+1)$ đúng, ta thực hiện các phép biến đổi như sau:

(do giả thiết quy nạp)
(vì có 2^n số hạng mỗi số không nhỏ hơn $1/2^{n+1}$)

Đó là điều cần chứng minh. Như vậy bất đẳng thức về các số điều hòa đúng với các số nguyên không âm.

■

Ví dụ 8: Bằng quy nạp toán học chứng minh định luật DeMorgan tổng quát:

trong đó A_1, A_2, \dots, A_n là các tập con của tập toàn thể U và $n \geq 2$.

Giả sử $P(n)$ là đẳng thức cần chứng minh.

Bước cơ sở : Rõ ràng $P(2)$ là đúng vì chính là định luật DeMorgan mà ta đã chứng minh trong chương 1.

Bước quy nạp : Giả sử $P(n)$ là đúng, tức là :

Để chứng minh $P(n+1)$ đúng ta giả sử $A_1, A_2, \dots, A_n, A_{n+1}$ là các tập con của tập toàn thể U . Khi đó sử dụng giả thiết quy nạp ta có:

Đây chính là điều cần chứng minh.

Chương . Tính toán và xác suất

I. Tính toán

1. Nguyên lý cộng:

Giả sử để làm công việc A có thể được tiến hành theo một trong k phương pháp

- Phương pháp 1 có n_1 cách làm
- Phương pháp 2 có n_2 cách làm
-
- Phương pháp k có n_k cách làm

Khi đó số cách làm công việc A là: $n_1 + n_2 + \dots + n_k$

- Phát biểu ở dạng tập hợp: với $A \cap B = \emptyset$ thì $|A \cup B| = |A| + |B|$

VD1: Một khóa học có 3 danh sách lựa chọn các bài thực hành. Danh sách thứ nhất có 10 bài, danh sách thứ 2 có 15 bài và danh sách thứ 3 có 25 bài. Mỗi học sinh được chọn một trong 3 danh sách một bài để thực hành. Hỏi mỗi học sinh có bao nhiêu cách lựa chọn bài thực hành.

Giải

Có 10 cách lựa chọn trong DS thứ 1, 15 cách lựa chọn trong DS thứ 2, và 25 cách lựa chọn trong DS thứ 3.

Vậy tổng cộng có $10+15+25 = 50$ cách lựa chọn.

VD2. Một sinh viên có thể chọn bài thực hành máy tính từ một trong ba danh sách tương ứng có 23, 15 và 19 bài.

Giải

Vì vậy, theo quy tắc cộng có $23 + 15 + 19 = 57$ cách chọn bài thực hành.

VD3. Chúng ta cần chọn một sinh viên toán năm thứ 3 hay năm thứ 4 đi dự một hội nghị. Hỏi có bao nhiêu cách chọn lựa một sinh viên như thế biết rằng có 100 sinh viên toán học năm thứ 3 và 85 sinh viên toán học năm thứ tư ?

Lời giải :

Ta có thể thực hiện một trong 2 việc chọn lựa khác nhau: chọn một sinh viên toán năm 3, hoặc chọn một sinh viên toán năm 4.

Để thực hiện công việc thứ nhất ta có 100 cách, và để thực hiện công việc thứ 2 ta có 85 cách. Vậy để chọn một sinh viên toán theo yêu cầu ta có $100+85 = 185$ cách.

VD4. An có 3 áo tay dài, 5 áo tay ngắn. Để chọn 1 cái áo thì An có mấy cách.

2. Nguyên lý nhân:

Giả sử một công việc được thực hiện qua n bước liên tiếp

- bước 1 có m_1 cách
- bước 2 có m_2 cách
- ...
- bước n có m_n cách.

Khi đó số cách chọn thực hiện công việc là: $m_1 \cdot m_2 \cdot \dots \cdot m_n$

VD1. Có 4 phương tiện đi lại từ Hà nội đến TP HCM là: ô tô, tàu hỏa, tàu thủy, và máy bay. Có 2 phương tiện đi từ TP HCM ra Côn đảo là: máy bay và tàu thủy. Hỏi có bao nhiêu cách đi từ HN ra Côn đảo nếu bắt buộc phải qua TP HCM.

Giải

- Mỗi cách đi từ HN vào TP HCM có 2 cách ra côn đảo .
- Vậy Có 4 cách đi từ HN vào TP HCM => có $4 \times 2 = 8$ cách ra côn đảo.

VD2. Người ta có thể ghi nhãn cho những chiếc ghế trong một giảng đường bằng một chữ cái và một số nguyên dương không vượt quá 100. Bằng cách như vậy, nhiều nhất có bao nhiêu chiếc ghế có thể được ghi nhãn khác nhau?

Giải

Thủ tục ghi nhãn cho một chiếc ghế gồm hai việc, gán một trong 26 chữ cái và sau đó gán một trong 100 số nguyên dương. Quy tắc nhân chỉ ra rằng có $26 \cdot 100 = 2600$ cách khác nhau để gán nhãn cho một chiếc ghế. Như vậy nhiều nhất ta có thể gán nhãn cho 2600 chiếc ghế.

VD3. Giả sử ta phải đi từ một địa điểm A đến một địa điểm C, ngang qua một địa điểm B. Để đi từ A đến B ta có 8 cách đi khác nhau, và có 6 cách đi từ B đến C. Hỏi có bao nhiêu cách để đi từ A đến C ?

Lời giải.

Một cách đi từ A đến C gồm 2 việc: đi từ A đến B, rồi đi từ B đến C. Việc thứ nhất (đi từ A đến B) có 8 cách thực hiện, việc thứ hai có 6 cách thực hiện. vậy, theo nguyên lý nhân, số cách đi từ A đến C là $8 \times 6 = 48$.

3. Nguyên lý bù trừ

Khi hai công việc có thể được làm đồng thời, ta không thể dùng quy tắc cộng để tính số cách thực hiện nhiệm vụ gồm cả hai việc. Để tính đúng số cách thực hiện nhiệm vụ này ta cộng số cách làm mỗi một trong hai việc rồi trừ đi số cách làm đồng thời cả hai việc. Ta có thể phát biểu nguyên lý đếm này bằng ngôn ngữ tập hợp. Cho A_1, A_2 là hai tập hữu hạn, khi đó

$$|A_1 \cup A_2| = |A_1| + |A_2| - |A_1 \cap A_2|.$$

Từ đó với ba tập hợp hữu hạn A_1, A_2, A_3 , ta có:

$$|A_1 \cup A_2 \cup A_3| = |A_1| + |A_2| + |A_3| - |A_1 \cap A_2| - |A_2 \cap A_3| - |A_3 \cap A_1| + |A_1 \cap A_2 \cap A_3|$$

VD1. Trong một lớp học có 50 sinh viên, có 30 người biết tiếng anh, 20 người biết tiếng pháp. Trong số các sinh viên biết ngoại ngữ có 10 người biết cả tiếng anh và tiếng Pháp. Hỏi trong lớp có bao nhiêu sinh viên không biết ngoại ngữ.

Giải

Theo công thức ta có số sinh viên biết ít nhất 1 trong hai ngoại ngữ là $30+20-10=40 \Rightarrow$ số sinh viên không biết ngoại ngữ là $50-40 = 10$.

4. Hoán vị, chỉnh hợp, tổ hợp

a. Hoán vị

Hoán vị của n phần tử khác nhau là một cách sắp xếp có thứ tự n phần tử đó.

Công thức tính: $P_n = n!$

Ví dụ 1: Một bàn có 4 học sinh, hỏi có bao nhiêu cách sắp chỗ ngồi cho 4 hs đó.

Giải:

Mỗi phương án lựa chọn để xếp chỗ ngồi là một hoán vị từ 4 học sinh. Vậy có $4! = 24$ cách.

Ví dụ 2. Trong một lớp học, thầy giáo phát phiếu thăm dò yêu cầu học sinh ghi thứ tự 3 môn Toán, Lý, Hóa đang học theo mức độ yêu thích giảm dần. Hỏi có bao nhiêu cách ghi khác nhau ?

b. Chỉnh hợp

Chỉnh hợp chập k từ n phần tử ($1 \leq k \leq n$) là một cách sắp xếp có thứ tự k phần tử của n phần tử, mỗi phần tử không được lấy lặp lại.

Công thức tính:

Ví dụ 1. Một nhà hàng có 5 món ăn chủ lực, cần chọn 2 món ăn chủ lực khác nhau cho mmoix ngày. Hỏi có bao nhiêu cách chọn.

Ví dụ 2. Trong một trường đại học, ngoài các môn học bắt buộc, có 3 môn tự chọn, sinh viên phải chọn ra 2 môn trong 3 môn đó, 1 môn chính và 1 môn phụ. Hỏi có mấy cách chọn ?

Ví dụ 3. Từ 5 chữ số 1, 2, 3, 4, 5 có thể tạo ra bao nhiêu số gồm 2 chữ số khác nhau ?

c. Tổ hợp

Tổ hợp chập k từ n phần tử ($1 \leq k \leq n$) là cách chọn không phân biệt thứ tự của k phần tử lấy từ tập n phần tử đã cho, mỗi phần tử không được lấy lặp lại.

Công thức tính:

Ví dụ: Có bao nhiêu cách tuyển 5 trong số 10 cầu thủ cầu lông để đi thi đấu?

Ví dụ 1. Có 5 học sinh, cần chọn ra 2 học sinh để đi trực lớp, hỏi có mấy cách chọn ?

Bài 72. Để thi trắc nghiệm có 10 câu hỏi, học sinh cần chọn trả lời 8 câu .

- Hỏi có mấy cách chọn tùy ý ?
 - Hỏi có mấy cách chọn nếu 3 câu đầu là bắt buộc ?
 - Hỏi có mấy cách chọn 4 trong 5 câu đầu và 4 trong 5 câu sau ?
- Bài 73.** Có 12 học sinh dự thi. Cần chọn ra 4 học sinh để đi dự đại hội học sinh tư tú toàn quốc. Có mấy cách chọn.
- Tùy ý ?
 - Sao cho 2 học sinh A và B không cùng đi ?
 - Sao cho 2 học sinh A và B cùng đi hoặc cùng không đi?

5. NGUYÊN LÝ DIRICHLET.

5.1 Mở đầu:

Giả sử có một đàn chim bồ câu có 5 con bay vào chuồng.

Nhưng chỉ có 4 chuồng. Điều gì sẽ xảy ra?

Thí dụ :

1) Trong bất kỳ một nhóm 367 người thế nào cũng có ít nhất hai người có ngày sinh nhật giống nhau bởi vì chỉ có tất cả 366 ngày sinh nhật khác nhau.

2) Trong kỳ thi học sinh giỏi, điểm bài thi được đánh giá bởi một số nguyên trong khoảng từ 0 đến 100. Hỏi rằng ít nhất có bao nhiêu học sinh dự thi để cho chắc chắn tìm được hai học sinh có kết quả thi như nhau?

Theo nguyên lý Dirichlet, số học sinh cần tìm là 102, vì ta có 101 kết quả điểm thi khác nhau.

5.2 Nguyên lý Dirichlet tổng quát:

Mệnh đề: Nếu có N đồ vật được đặt vào trong k hộp thì sẽ tồn tại một hộp chứa ít nhất $\lceil N/k \rceil$ đồ vật.

(Ở đây, $\lceil x \rceil$ là số nguyên nhỏ nhất có giá trị lớn hơn hoặc bằng x .)

Thí dụ 5:

1) Trong 100 người \Rightarrow có ít nhất 9 người sinh cùng một tháng.

Vì xếp những người sinh cùng tháng vào một nhóm. Có 12 tháng tất cả. Vậy theo nguyên lý Dirichlet, tồn tại một nhóm có ít nhất $\lceil 100/12 \rceil = 9$ người.

2) Có năm loại học bổng khác nhau. Hỏi rằng phải có ít nhất bao nhiêu sinh viên để chắc chắn rằng có ít ra là 6 người cùng nhận học bổng như nhau.

Giải

Gọi N là số sinh viên, khi đó $\lceil N/5 \rceil = 6$ khi và chỉ khi $5 < N/5 \leq 6$ hay $25 < N \leq 30$. Vậy số N cần tìm là 26.

II. Xác suất

1) Xác suất của biến cố

Trong cuộc sống hằng ngày, khi nói về biến cố ta thường nói biến cố này có nhiều khả năng xảy ra, biến cố kia có ít khả năng xảy ra, biến cố này có nhiều khả năng xảy ra hơn biến cố kia. Toán học đã định lượng hóa các khả năng này bằng cách gán cho mỗi biến cố một số không âm, nhỏ hơn hay bằng 1, gọi là xác suất của biến cố đó. Xác suất của biến cố A được ký hiệu là $\mathbb{P}(A)$, nó đo lường khả năng khách quan sự xuất hiện của biến cố A .

Định nghĩa 1

Giả sử $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_N\}$ là không gian mẫu mà các kết quả có cùng khả năng xuất hiện. Khi đó xác suất của biến cố A được xác định bằng công thức

$$\mathbb{P}(A) = \frac{|A|}{|\Omega|} = \frac{n_A}{N},$$

ở đây $|A| = n_A$ là số phần tử của A .

Như vậy xác suất của biến cố A là tỉ số giữa số kết quả n_A thuận lợi cho biến cố A và tổng số các kết quả đồng khả năng n có thể xảy ra khi thực hiện phép thử đó.

Ví dụ 1

Gieo một con xúc xắc cân đối, đồng chất và quan sát số chấm xuất hiện.

a) Mô tả không gian mẫu.

b) Xác định các biến cố sau:

A : “Xuất hiện mặt chẵn chấm”,

B : “Xuất hiện mặt lẻ chấm”,

C : “Xuất hiện mặt có số chấm không nhỏ hơn 2.

c) Tính xác suất của các biến cố trên.

Lời giải

a) Ký hiệu k là kết quả: “Con xúc xắc xuất hiện mặt k chấm”, $k = 1, 2, 3, 4, 5, 6$.

Khi đó không gian mẫu

$$\Omega = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}.$$

b) Ta có

$$A = \{2, 4, 6\}, B = \{1, 3, 5\}, C = \{2, 3, 4, 5, 6\}.$$

c) Từ câu b, ta suy ra

$$\mathbb{P}(A) = \frac{|A|}{|\Omega|} = \frac{3}{6},$$

$$\mathbb{P}(B) = \frac{|B|}{|\Omega|} = \frac{3}{6},$$

$$\mathbb{P}(C) = \frac{|C|}{|\Omega|} = \frac{5}{6}.$$

Ví dụ 2

Một công ty cần tuyển hai nhân viên. Có 6 người nộp đơn, trong đó có 4 nam và 2 nữ. Giả sử rằng khả năng trúng tuyển của 6 người là như nhau. Tính xác suất để cả hai người trúng tuyển đều là nam.

Lời giải

Số trường hợp có thể là C_6^2 . Các trường hợp này là đồng khả năng. Số cách chọn 2 nam trúng tuyển trong 4 nam là C_4^2 . Vậy xác suất cần tìm là

$$\frac{C_4^2}{C_6^2} = \frac{6}{15} = \frac{2}{5}.$$

Ví dụ 3

Gieo đồng thời hai con xúc xắc cân đối đồng chất, một con màu đỏ và một con màu xanh. Tính xác suất để có ít nhất một con xúc xắc xuất hiện mặt 5 chấm.

Lời giải

Ta có

$$\Omega = \{(i, j) : 1 \leq i, j \leq 6\},$$

trong đó (i, j) là kết quả: “Con xúc xắc màu đỏ xuất hiện mặt i chấm, con xúc xắc màu xanh xuất hiện mặt j chấm”.

Khi đó $|\Omega| = 36$.

Gọi A là biến cố: “Có ít nhất một con xúc xắc xuất hiện mặt 5 chấm”.

Ta có

$$A = \{(1, 5), (2, 5), (3, 5), (4, 5), (5, 5), (6, 5), (5, 1), (5, 2), (5, 3), (5, 4), (5, 6)\}.$$

Do đó

$$\mathbb{P}(A) = \frac{|A|}{|\Omega|} = \frac{11}{36}.$$

2) Các tính chất của xác suất

Ta có các tính chất sau đây của xác suất:

- $\mathbb{P}(\emptyset) = 0$, $\mathbb{P}(\Omega) = 1$, $0 \leq \mathbb{P}(A) \leq 1$.
- $\mathbb{P}(A \cup B) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B) - \mathbb{P}(AB)$.
- Nếu A, B là hai biến cố xung khắc thì

$$\mathbb{P}(A \cup B) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B).$$

- Với ba biến cố A, B, C bất kỳ ta có

$$\mathbb{P}(A \cup B \cup C) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C) - \mathbb{P}(AB) - \mathbb{P}(AC) - \mathbb{P}(BC) + \mathbb{P}(ABC).$$

- Nếu ba biến cố A, B, C đôi một xung khắc, ta có

$$\mathbb{P}(A \cup B \cup C) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C).$$

- $\mathbb{P}(\bar{A}) = 1 - \mathbb{P}(A).$

- Nếu $A \subset B$ thì $\mathbb{P}(A) \leq \mathbb{P}(B).$

- Nếu A_1, A_2, \dots, A_n là các biến cố bất kỳ, khi đó ta có

- Nếu A_1, A_2, \dots, A_n là các biến cố xung khắc từng đôi một, nghĩa là $A_i A_j = \emptyset$ với mọi $i \neq j$, ta có

$$\mathbb{P}(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) = \mathbb{P}(A_1) + \mathbb{P}(A_2) + \dots + \mathbb{P}(A_n).$$

Ví dụ 4

Một chiếc hộp có 9 thẻ đánh số từ 1 đến 9. Rút ngẫu nhiên hai thẻ rồi nhân hai số ghi trên hai thẻ với nhau. Tính xác suất để kết quả nhận được là một số chẵn.

Lời giải

Gọi A là biến cố: “Rút được một thẻ chẵn và một thẻ lẻ”, B là biến cố: “Rút được hai thẻ chẵn”. Khi đó $A \cup B$ là biến cố: “Tích hai số ghi trên hai thẻ là một số chẵn”.

Vì có 4 thẻ chẵn và 5 thẻ lẻ nên

$$\mathbb{P}(A) = \frac{C_4^1 C_5^1}{C_9^2} = \frac{20}{36},$$

$$\mathbb{P}(B) = \frac{C_4^2}{C_9^2} = \frac{6}{36}.$$

Mặt khác, vì A, B là hai biến cố xung khắc nên

$$\mathbb{P}(A \cup B) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B).$$

Do đó

$$\mathbb{P}(A \cup B) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B)$$

$$= \frac{20}{36} + \frac{6}{36}$$

$$= \frac{26}{36}$$

$$= \frac{13}{18}.$$

Ví dụ 5

Một hộp đựng 4 viên bi xanh, 3 viên bi đỏ và 2 viên bi vàng. Chọn ngẫu nhiên 2 viên bi.

a) Tính xác suất để chọn được 2 viên bi cùng màu.

b) Tính xác suất để chọn được 2 viên bi khác màu.

Lời giải

a) Gọi A là biến cố: “Chọn được 2 viên bi xanh”, B là biến cố: “Chọn được 2 viên bi đỏ”, C là biến cố: “Chọn được 2 viên bi vàng” và H là biến cố: “Chọn được 2 viên bi cùng màu”. Khi đó $H = A \cup B \cup C$ và các biến cố A, B, C đôi một xung khắc.

Ta có

$$\mathbb{P}(A) = \frac{C_4^2}{C_9^2} = \frac{6}{36},$$

$$\mathbb{P}(B) = \frac{C_3^2}{C_9^2} = \frac{3}{36},$$

$$\mathbb{P}(C) = \frac{C_2^2}{C_9^2} = \frac{1}{36}.$$

Vì ba biến cố A, B, C đôi một xung khắc nên

$$\mathbb{P}(A \cup B \cup C) = \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C).$$

Do đó

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(H) &= \mathbb{P}(A \cup B \cup C) \\ &= \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C) \\ &= \frac{6}{36} + \frac{3}{36} + \frac{1}{36} \\ &= \frac{5}{12}. \end{aligned}$$

b) Vì H là biến cố: “Chọn được 2 viên bi cùng màu” nên \overline{H} là biến cố: “Chọn được 2 viên bi khác màu”. Vậy

$$\mathbb{P}(\overline{H}) = 1 - \mathbb{P}(H) = 1 - \frac{5}{12} = \frac{7}{12}.$$

Ví dụ 6

Gieo đồng thời ba con xúc xắc cân đối đồng chất. Tính xác suất để ít nhất có một con xúc xắc ra 3 chấm.

Lời giải

Không gian mẫu

$$\Omega = \{(i, j, k) : 1 \leq i, j, k \leq 6\},$$

ở đây (i, j, k) là kết quả: “Con xúc xắc thứ nhất xuất hiện mặt i chấm, con xúc xắc thứ hai xuất hiện mặt j chấm và con xúc xắc thứ ba xuất hiện mặt k chấm”.

Gọi A là biến cố: “Ít nhất một con xúc sắc ra 3 chấm”. Khi đó \bar{A} là biến cố: “Không có con xúc sắc nào ra 3 chấm”, do đó

$$\bar{A} = \{(i, j, k) : 1 \leq i, j, k \leq 6, i, j, k \neq 3\}.$$

Suy ra

$$\mathbb{P}(\bar{A}) = \frac{|\bar{A}|}{|\Omega|} = \frac{5^3}{6^3}.$$

Do đó

$$\mathbb{P}(A) = 1 - \mathbb{P}(\bar{A}) = 1 - \frac{5^3}{6^3} = \frac{91}{216}.$$

Ví dụ 7

Trong hòm có 10 chi tiết, trong đó có 2 chi tiết hỏng. Tìm xác suất để khi lấy ngẫu nhiên ra 6 chi tiết thì có không quá một chi tiết hỏng.

Lời giải

Gọi A là biến cố: “Trong 6 chi tiết lấy ra có không quá 1 chi tiết hỏng”, B là biến cố: “Trong 6 chi tiết lấy ra không có chi tiết nào hỏng”, C là biến cố: “Trong 6 chi tiết lấy ra có 1 chi tiết hỏng”. Vì biến cố A xảy ra khi ít nhất có một trong hai biến cố B và C xảy ra nên $A = B \cup C$.

Để thấy hai biến cố B và C xung khắc với nhau nên ta có

$$\mathbb{P}(B \cup C) = \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C).$$

Do đó

$$\mathbb{P}(A) = \mathbb{P}(B) + \mathbb{P}(C).$$

Theo định nghĩa xác suất

$$\mathbb{P}(B) = \frac{C_8^6}{C_{10}^6},$$

$$\mathbb{P}(C) = \frac{C_8^5 \times C_2^1}{C_{10}^6}.$$

Ví dụ 8

Một người bỏ ngẫu nhiên n lá thư vào n phong bì đã đề sẵn tên người nhận để gửi cho n người. Tính xác suất để không có một lá thư nào bỏ đúng phong bì của nó.

Lời giải

Gọi A_i là biến cố: “Lá thư thứ i bỏ đúng phong bì của nó”, $i = 1, 2, \dots, n$.

Khi đó $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$ là biến cố: “Có ít nhất một lá thư bỏ đúng phong bì của nó”. Do đó $A = \overline{A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n}$ là biến cố: “Không có một lá thư nào bỏ đúng phong bì của nó”.

Ta có

$$\mathbb{P}(A) = 1 - \mathbb{P}(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n).$$

Mặt khác

Xét $1 \leq i_1 < \dots < i_k \leq n$, khi đó số trường hợp có thể xảy ra khi ta bỏ thư vào n phong bì là $n!$ còn số trường hợp thuận lợi cho biến cố $A_{i_1} \dots A_{i_k}$ là $(n - k)!$. Do đó ta có

$$\mathbb{P}(A_{i_1} \dots A_{i_k}) = \frac{(n - k)!}{n!} = \frac{1}{k! C_n^k} = \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k+1}}{k!}.$$

Từ đó

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(A) &= 1 - \mathbb{P}(A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n) \\ &= 1 - \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^{k+1}}{k!} \\ &= 1 + \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^k}{k!} = \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}. \end{aligned}$$

Chương 3. MA TRẬN

Trong toán học, một **ma trận** là bảng chữ nhật chứa dữ liệu (thường là số thực hoặc số phức, nhưng có thể là bất kỳ dữ liệu gì) theo hàng và cột.

Trong đại số tuyến tính, ma trận dùng để lưu trữ các hệ số của hệ phương trình tuyến tính và biến đổi tuyến tính.

Trong lý thuyết đồ thị, ma trận thường dùng để biểu diễn đồ thị (ví dụ: ma trận kề), lưu trữ trọng số cho đồ thị có trọng số...

Trong lập trình, ma trận thường được lưu trữ bằng các mảng hai chiều.

Ma trận thông dụng nhất là ma trận hai chiều. Tổng quát hóa của khái niệm ma trận hai chiều là ma trận khối. Trong lập trình, ma trận khối được lưu trữ bằng các mảng nhiều chiều.

I. Một số khái niệm cơ bản

1. Định nghĩa ma trận

Ma trận cấp $m \times n$ là bảng số thực hình chữ nhật có m dòng và n cột .

Ký hiệu:

Trong đó:

a_{ij} : là một phần tử của ma trận ở dòng thứ i và cột thứ j .

a_{ij} : có thể là số thực, số phức hay hàm số,...

i : chỉ số dòng.

j : chỉ số cột.

m, n : là các số nguyên dương.

$m \times n$: gọi là kích thước của ma trận A .

Ta thường dùng các chữ cái A, B, C, \dots, X, Y, Z để ký hiệu các ma trận.

Và thường được viết dưới dạng rút gọn: $A = (a_{ij})_{m \times n}$ hoặc $A = [a_{ij}]_{m \times n}$

Ví dụ:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 \\ 3 & 3 & -2 \\ 5 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$

2. Ma trận vuông

Nếu số dòng và cột của ma trận A bằng nhau và bằng n, thì A được gọi là ma trận vuông cấp n.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

$$A_{4 \times 4} = \begin{pmatrix} 1 & -3 & 0 & 2 \\ -2 & 5 & 3 & -1 \\ 2 & -4 & -1 & 5 \\ 3 & -7 & 4 & 2 \end{pmatrix}$$

+ Nếu m=1: ta có ma trận cột (n dòng, 1 cột) $C = (a_{ij})_{1 \times n}$.

+ Nếu n=1: ta có ma trận dòng (1 cột, n dòng) $B = (a_{ij})_{m \times 1}$.

+ Ma trận không: Ký hiệu là $O_{m \times n}$: gồm toàn số 0.

$$O = \begin{pmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \end{pmatrix}, \quad O_{2 \times 3} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Trong ma trận vuông các phần tử:

$a_{11}, a_{22}, \dots, a_{nn}$ thuộc đường chéo chính.

$a_{1n}, a_{2(n-1)}, \dots, a_{n1}$ thuộc đường chéo phụ.

3. Ma trận tam giác trên

Là ma trận mà các phần tử nằm phía dưới đường chéo chính đều bằng 0.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \mathbf{0} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad A = \begin{pmatrix} 3 & 1 & 2 \\ 0 & 2 & 5 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}$$

4. Ma trận tam giác dưới

Là ma trận mà các phần tử nằm phía trên đường chéo chính đều bằng 0.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 2 & 0 \\ 2 & 3 & 0 \end{pmatrix}$$

5. Ma trận đường chéo

Một ma trận vuông cấp n vừa là tam giác trên vừa là tam giác dưới được gọi là ma trận đường chéo.

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & a_{22} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix}, \quad A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}$$

6. Ma trận đơn vị

Nếu các phần tử trên đường chéo đều bằng 1 gọi là ma trận đơn vị cấp n .

Ký hiệu: I_n hoặc I .

$$I = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}, \quad I_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad I_4 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

7. Ma trận chuyển vị

Ma trận chuyển vị: Ký hiệu A^T .

Là ma trận được thành lập từ ma trận ban đầu bằng cách chuyển dòng thành cột và ngược lại:

$$A = (a_{ij})_{n \times m} \quad \text{®} \quad A^T = (a_{ij})_{m \times n}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 0 & -1 \\ 3 & 2 \end{pmatrix} \quad \Rightarrow \quad A^T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 3 \\ 2 & -1 & 2 \end{pmatrix}$$

II. Các phép toán trên ma trận

1. Phép cộng và phép trừ hai ma trận

Cho hai ma trận $A = (a_{ij})_{m \times n}$ và $B = (b_{ij})_{m \times n}$ là hai ma trận cùng cấp $m \times n$. Tổng của hai ma trận A và B là một ma trận cấp $m \times n$, ta viết:

$$C = A \pm B = (c_{ij})_{m \times n} \quad \text{với} \quad c_{ij} = a_{ij} \pm b_{ij}, \quad i = 1..m; j = 1..n.$$

Ví dụ 5: Cho $A = \begin{pmatrix} 2 & 3 & -1 & 4 \\ 5 & 1 & 3 & -2 \end{pmatrix}; \quad B = \begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 & -2 \\ -1 & 4 & 1 & 3 \end{pmatrix},$

Ta có: $C = A + B = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 5 & 4 & 1 \end{pmatrix}.$

Tính chất:

$$* A+B = B+A.$$

$$* (A+B)+ C = A+(B+ C).$$

$$* O+A = A+O = A.$$

$$* A+(-A) = (-A)+A = O.$$

Trong đó O là ma trận O cấp mxn.

2. Nhân một số khác 0 với một ma trận

Cho số thực k và ma trận $A = (a_{ij})_{m \times n}$. Tích của số thực k với ma trận A là một ma trận cấp mxn trong đó các phần tử của ma trận mới bằng tích của số thực k với phần tử tương ứng của ma trận A , tức là $kA = (ka_{ij})_{m \times n}$.

Ví dụ 6: Cho $A = \begin{pmatrix} 3 & 0 & 1 & 2 \\ 4 & 5 & 4 & 1 \end{pmatrix}$, ta có: $2.A = \begin{pmatrix} 6 & 0 & 2 & 4 \\ 8 & 10 & 8 & 2 \end{pmatrix}$.

Chú ý:

Nếu $a = -1$ suy ra $(-1).A = (-1).(a_{ij})_{m \times n} = -A$. Lúc đó $(-A)$ được gọi là ma trận đối của ma trận A .

Các tính chất:

$$* a.[A+B] = a.A+a.B$$

$$* (a+b).A = a.A+b.A.$$

$$* a.(b.A) = (ab).A.$$

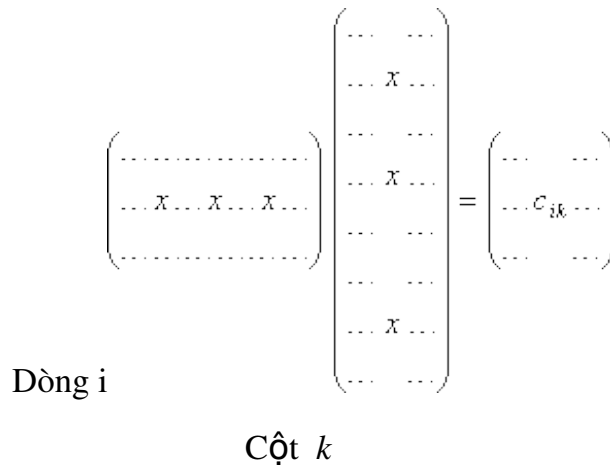
$$* 1.A = A.$$

3. Phép nhân hai ma trận

Cho ma trận $A = (a_{ij})_{m \times n}$ có cấp mxn và ma trận $B = (b_{ij})_{n \times p}$ có cấp nxp. Tích của hai ma trận A và B là một ma trận cấp mxp, ta viết:

$$C = A.B = (c_{ik})_{m \times p} \text{ với } c_k = \sum_{j=1}^n a_{ij} b_{jk}, \quad i = 1..m; k = 1..p.$$

Sơ đồ mô tả phép nhân hai ma trận:



Ma trận kết quả: Vị trí:

$$C_{11} = \text{dòng 1, cột 1} = \text{tổng (dòng 1 x cột 1)}$$

$$C_{12} = \text{dòng 1, cột 2} = \text{tổng (dòng 1 x cột 2)}$$

$$C_{13} = \text{dòng 1, cột 3} = \text{tổng (dòng 1 x cột 3)}$$

.....

$$C(\text{dòng } i, \text{cột } j) = \text{tổng (dòng } i \text{ x cột } j)$$

.....

$$C(\text{dòng } m, \text{cột } n) = \text{tổng (dòng } m \text{ x cột } n)$$

Điều kiện nhân được của hai ma trận:

Là số phần tử trên dòng của ma trận A phải bằng số phần tử trên cột của ma trận B tương ứng.

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & -1 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix}, \text{ tính } C = A.B$$

Ví dụ 7: Cho

Ta có: $c_{11} = 1.1 + 0.0 + 1.1 = 2$

$$c_{12} = 1.0 + 0.1 + 1.(-1) = -1$$

$$c_{21} = 0.1 + 1.0 + (-).1 = -1$$

$$c_{22} = 0.0 + 1.1 + (-1).(-1) = 2 \Rightarrow C = \begin{pmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{pmatrix}.$$

Tính chất:

Cho A, B, C là các ma trận trên trường K:

$$(A+B)C = AC+BC.$$

$$A(B+C) = AB+AC.$$

$$(A.B).C = A.(B.C).$$

$I.A = A.I = A$ với I là ma trận đơn vị.

$$(AB)^T = B^T A^T.$$

$AB \neq BA$: nghĩa là phép nhân hai ma trận không giao hoán.

Ví dụ 8: Cho $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix}; \quad B = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 6 & 7 \end{pmatrix},$

ta có: $AB = \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 6 & 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 12 & 13 \\ 24 & 25 \end{pmatrix}$ và $BA = \begin{pmatrix} 0 & -1 \\ 6 & 7 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -3 & -4 \\ 27 & 40 \end{pmatrix}$

$$\Rightarrow AB \neq BA$$

4. Các phép biến đổi sơ cấp

i) Đổi chỗ hai dòng (hoặc hai cột) của ma trận.

ii) Nhân một dòng (hay một cột) cho một số khác không.

iii) Nhân một dòng (hay một cột) một số khác không rồi cộng vào một dòng (hay một cột) khác.

Lưu ý: Phép biến đổi sơ cấp không làm thay đổi ma trận.

Bài tập.

1. Cho:

và

Tính $A+B$, $A-B$,

2. Cho

và

Tính $A+B$, $A-B$,

Chương 3. PHƯƠNG PHÁP TÍNH

I. Số xấp xỉ và sai số

1. Số xấp xỉ

Xấp xỉ hàm: khi khảo sát, tính toán trên một hàm $f(x)$ khá phức tạp, ta có thể thay hàm $f(x)$ bởi hàm $g(x)$ đơn giản hơn sao cho $g(x) \cong f(x)$. Việc lựa chọn $g(x)$ được gọi là phép xấp xỉ hàm.

2. Sai số

Đánh giá sai số : khi giải bài toán bằng phương pháp gần đúng thì sai số xuất hiện do sự sai lệch giữa giá trị nhận được với nghiệm thực của bài toán. Vì vậy ta phải đánh giá sai số để từ đó chọn ra được phương pháp tối ưu nhất.

Ta có khái niệm về sai số như sau:

Giả sử x là số gần đúng của x^* (x^* : số đúng),

Khi đó $\Delta = |x - x^*|$ gọi là sai số thực sự của x

Vì không xác định được Δ nên ta xét đến 2 loại sai số sau:

- Sai số tuyệt đối: Giả sử $\exists \Delta x > 0$ dù be sao cho $|x - x^*| \leq \Delta x$

Khi đó Δx gọi là sai số tuyệt đối của x

- Sai số tương đối : $\delta x = \frac{\Delta x}{|x|}$

II. Giải gần đúng các phương trình

Giới thiệu

Để tìm nghiệm gần đúng của phương trình $f(x) = 0$ ta tiến hành qua 2 bước:

- Nghiệm và khoảng phân ly: xét tính chất nghiệm của phương trình, phương trình có nghiệm hay không, có bao nhiêu nghiệm, các khoảng chứa nghiệm nếu

có. Đối với bước này, ta có thể dùng phương pháp đồ thị, kết hợp với các định lý mà toán học hỗ trợ.

- Chính xác hoá nghiệm: thu hẹp dần khoảng chứa nghiệm để hội tụ được đến giá trị nghiệm gần đúng với độ chính xác cho phép. Trong bước này ta có thể áp dụng một trong các phương pháp:

- + Phương pháp chia đôi
- + Phương pháp lặp
- + Phương pháp tiếp tuyến
- + Phương pháp dây cung

1. Nghiệm và khoảng phân ly

a. Phương pháp đồ thị:

+ Trường hợp hàm $f(x)$ đơn giản

- Vẽ đồ thị $f(x)$
- Nghiệm phương trình là hoành độ giao điểm của $f(x)$ với trục x , từ đó suy ra số nghiệm, khoảng nghiệm.

+ Trường hợp $f(x)$ phức tạp

- Biến đổi tương đương $f(x)=0 \Leftrightarrow g(x) = h(x)$
- Vẽ đồ thị của $g(x)$, $h(x)$
- Hoành độ giao điểm của $g(x)$ và $h(x)$ là nghiệm phương trình, từ đó suy ra số nghiệm, khoảng nghiệm.

b. Định lý 1:

Giả sử $f(x)$ liên tục trên (a,b) và có $f(a)*f(b)<0$. Khi đó trên (a,b) tồn tại một số lẻ nghiệm thực $x \in (a,b)$ của phương trình $f(x)=0$. Nghiệm là duy nhất nếu $f'(x)$ tồn tại và không đổi dấu trên (a,b) .

Ví dụ 1. Tách nghiệm cho phương trình: $x^3 - x + 5 = 0$

Giải: $f(x) = x^3 - x + 5$

$$f'(x) = 3x^2 - 1, \quad f'(x) = 0 \Leftrightarrow x = \pm 1/\sqrt{3}$$

Bảng biến thiên:

x	$-\infty$	$-1/\sqrt{3}$	$1/\sqrt{3}$	$+\infty$	
$f'(x)$	+	0	-	0	+
$f(x)$	$-\infty$	$y_{CB} < 0$	CT	$+\infty$	

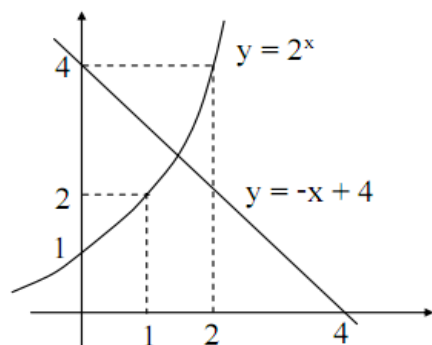
Từ bảng biến thiên, phương trình có 1 nghiệm $x < -1/\sqrt{3}$

$f(-1) \cdot f(-2) < 0$, vậy phương trình trên có 1 nghiệm $x \in (-2, -1)$

Ví dụ 2. Tách nghiệm cho phương trình sau: $2^x + x - 4 = 0$

Giải: $2^x + x - 4 = 0 \Leftrightarrow 2^x = -x + 4$

Áp dụng phương pháp đồ thị:



Từ đồ thị \Rightarrow phương trình có 1 nghiệm $x \in (1, 2)$

2. Chính xác hóa nghiệm

2.1. Phương pháp dây cung

Giả sử $[a, b]$ là khoảng nghiệm phương trình $f(x)=0$. Gọi A, B là 2 điểm trên đồ thị $f(x)$ có hoành độ tương ứng là a, b . Phương trình đường thẳng qua 2 điểm $A(a, f(a)), B(b, f(b))$ có dạng:

$$\frac{y - f(a)}{f(b) - f(a)} = \frac{x - a}{b - a}$$

Khi đó, Dây cung AB cắt trục x tại điểm có tọa độ $(x_1, 0)$

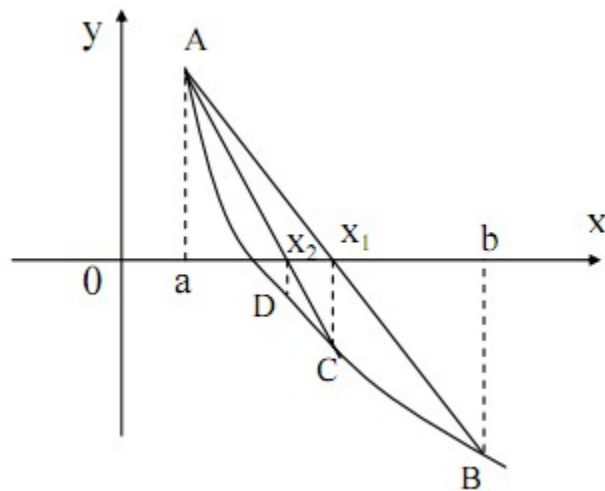
$$\text{Do đó: } \frac{0 - f(a)}{f(b) - f(a)} = \frac{x_1 - a}{b - a}$$

$$x_1 = a - \frac{(b - a)f(a)}{f(b) - f(a)}$$

- Nếu $f(a) \cdot f(x_1) < 0 \Rightarrow$ thay $b = x_1$ ta có khoảng nghiệm mới là (a, x_1)
- Nếu $f(b) \cdot f(x_1) < 0 \Rightarrow$ thay $a = x_1$ ta có khoảng nghiệm mới là (x_1, b)

Tiếp tục áp dụng phương pháp dây cung vào khoảng nghiệm mới ta được giá trị x_2 . Lại tiếp tục như thế ta nhận được các giá trị x_3, x_4, \dots càng tiến gần với giá trị nghiệm phương trình.

+ Ý nghĩa hình học



Ví dụ 9. Giải phương trình $x^3 + x - 5 = 0$ bằng phương pháp dây cung

Giải:

- Tách nghiệm: Phương trình có 1 nghiệm $x \in (1, 2)$

- Chính xác hoá nghiệm:

$$f(1) = -3 < 0, \quad f(2) = 5 > 0$$

a	b	x	f(x)
1	2	1.333	-0.447
1.333		1.379	-0.020
1.379		1.385	-0.003
1.385		1.386	-0.000
1.386		1.386	

2.2 Phương pháp tuyến tính (Newton)

Trong mục này, ta xét lại phương trình $f(x)=0$.

Giả sử rằng ta đã tìm được một khoảng nghiệm (a,b) của phương trình trên là khoảng, đồng thời $f'(x)$ và $f''(x)$ liên tục và không đổi dấu trên đoạn (a, b) .

Khi đó, với x_0 là xấp xỉ ban đầu được chọn, ta xây dựng dãy $\{x_n\}_{n=0, \infty}$ theo

công thức:

$$\begin{cases} x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \\ n \geq 0 \end{cases}$$

Ta có thể chứng minh được, với một số điều kiện thích hợp phương pháp Newton hội tụ, chẳng hạn với điều kiện sau

Định lý 1.3.1. Nếu phương $|f''(x)| \leq M, \forall x \in [a, b]$ là khoảng li nghiệm, đồng thời $f'(x), f''(x)$ liên tục và không đổi dấu trên đoạn $[a, b]$, với $x_0 \in [a, b]$ sao cho $f(x_0).f''(x_0) > 0$ (x_0 được gọi là điểm Fourier, thường được chọn là một trong hai đầu mút a hoặc b). Khi đó dãy $\{x_n\}_{n=0, \infty}$ xây dựng như trên hội tụ đến nghiệm x^* của phương trình $f(x) = 0$ và ta có ước lượng

$$|x_{n+1} - x^*| \leq \frac{M}{2m} |x_{n+1} - x_n|^2$$

với m, M là hai hằng số thỏa mãn

$$0 < m \leq |f'(x)|, \forall x \in [a, b]$$

Nhận xét: Nếu như việc tính toán $f'(x)$ tại mỗi điểm quá phức tạp và ta thấy $f'(x)$ không

thay đổi lớn thì ta thay dãy xấp xỉ ở trên như dãy dưới đây, thường được gọi là phương pháp Newton cải tiến:

$$\begin{cases} x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} \\ n \geq 0 \end{cases}$$

Định lý 1.3.1 còn cho thấy phương pháp Newton có tốc độ hội tụ bậc hai. Vì thế, nếu phương pháp Newton làm việc thì nó hội tụ đến nghiệm nhanh hơn bất kỳ phương pháp nào khác.

Ví dụ: Dùng phương pháp Newton giải phương trình $x^3 - 2x - 10 = 0$ với độ chính xác 10^{-3} , biết khoảng nghiệm là $(2, 3)$.

Giải

Đặt $f(x) = x^3 - 2x - 10$. Khi đó ta có:

$$f'(x) = 3x^2 - 2$$

$$f''(x) = 6x$$

Để thấy rằng $f(3)f''(3) > 0$ nên ta chọn $x_0 = 3$. Ta xây dựng dãy $\{x_n\}_{n=1, \infty}$ như sau:

$$\begin{cases} x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)} = x_n - \frac{x_n^3 - 2x_n - 10}{3x_n^2 - 2} \\ n \geq 0 \end{cases}$$

Với $x_0 = 3$, ta tính được

$$x_1 = 2.5600 \quad f(x_1) = 1.6572$$

$$x_2 = 2.4662 \quad f(x_2) = 0,0668$$

$$x_3 = 2.4621 \quad |f(x_3)| = 1.2501 \cdot 10^{-4}$$

Chọn $m = 10, M = 18$ khi đó

$$|x_3 - x^*| \leq \frac{M}{2m} |x_3 - x_2|^2 \leq \frac{18}{20} |0.0041|^2 < 10^{-3}$$

Vì thế ta có thể chọn $x^* \approx x_3$.

2.3 Phương pháp chia đôi

a. Ý tưởng

Cho phương trình $f(x) = 0$, $f(x)$ liên tục và trái dấu tại 2 đầu $[a, b]$. Giả sử $f(a) < 0$, $f(b) > 0$ (nếu ngược lại thì xét $-f(x) = 0$). Theo định lý 1, trên $[a, b]$ phương trình có ít nhất 1 nghiệm μ .

Cách tìm nghiệm μ :

Đặt $[a_0, b_0] = [a, b]$ và lập các khoảng lồng nhau $[a_i, b_i]$ ($i=1, 2, 3, \dots$)

$$[a_i, b_i] = \begin{cases} [a_i, (a_{i-1} + b_{i-1})/2] & \text{nếu } f((a_{i-1} + b_{i-1})/2) > 0 \\ ((a_{i-1} + b_{i-1})/2, b_i] & \text{nếu } f((a_{i-1} + b_{i-1})/2) < 0 \end{cases}$$

Như vậy:

- Hoặc nhận được nghiệm đúng ở một bước nào đó:

$$\mu = (a_{i-1} + b_{i-1})/2 \text{ nếu } f((a_{i-1} + b_{i-1})/2) = 0$$

- Hoặc nhận được 2 dãy $\{a_n\}$ và $\{b_n\}$, trong đó:

$\{a_n\}$: là dãy đơn điệu tăng và bị chặn trên

$\{b_n\}$: là dãy đơn điệu giảm và bị chặn dưới

nên $\exists \lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = \mu$ là nghiệm phương trình

Ví dụ 6. Tìm nghiệm phương trình: $2^x + x - 4 = 0$ bằng ppháp chia đôi

Giải:

- Tách nghiệm: phương trình có 1 nghiệm $x \in (1, 2)$

- Chính xác hoá nghiệm: áp dụng phương pháp chia đôi ($f(1) < 0$)

Bảng kết quả:

a_n	b_n	$f(\frac{a_n + b_n}{2})$
1	2	+
	1.5	-
1.25		-
1.375		+
	1.438	+
	1.406	+
	1.391	-
1.383		+
	1.387	-
1.385		-
1.386	1.387	

$$\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = 1.386$$

Kết luận: Nghiệm của phương trình: $x \approx 1.386$

2.4 Phương pháp lặp

- Ý tưởng:

Biến đổi tương đương: $f(x) = 0 \Leftrightarrow x = g(x)$

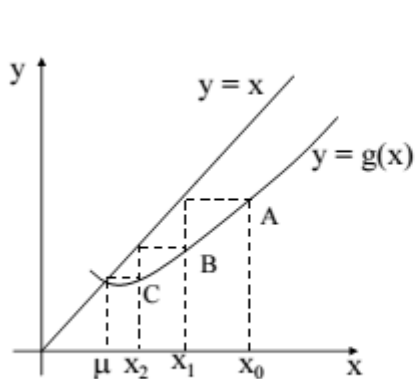
Chọn giá trị ban đầu $x_0 \in$ khoảng nghiệm (a, b) ,

tính $x_1 = g(x_0)$, $x_2 = g(x_1)$, ..., $x_k = g(x_{k-1})$

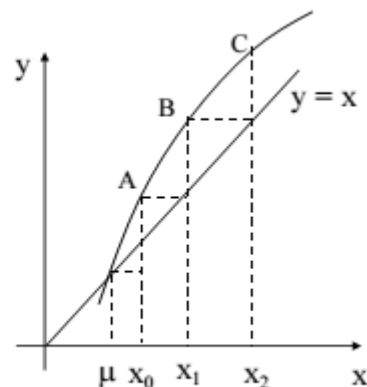
Như vậy ta nhận được dãy $\{x_n\}$, nếu dãy này hội tụ thì tồn tại giới hạn $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \eta$ (là nghiệm phương trình)

- Ý nghĩa hình học

Hoành độ giao điểm của 2 đồ thị $y=x$ và $y=g(x)$ là nghiệm phương trình



Hình a



Hình b

Trường hợp hình a: hội tụ đến nghiệm μ

Trường hợp hình a: không hội tụ đến nghiệm μ (phân ly nghiệm)

Sau đây ta xét định lý về điều kiện hội tụ đến nghiệm sau một quá trình lặp.

Định lý (điều kiện đủ)

Giả sử hàm $g(x)$ xác định, khả vi trên khoảng nghiệm $[a,b]$ và mọi giá trị $g(x)$ đều thuộc $[a,b]$. Khi đó nếu $\exists q > 0$ sao cho trị tuyệt đối của $g'(x) \leq q < 1 \quad \forall x \in (a,b)$ thì:

+ Quá trình lặp hội tụ đến nghiệm không phụ thuộc vào $x_0 \in [a,b]$

+ Giới hạn $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = \eta$ khi $n \rightarrow \infty$ là nghiệm duy nhất trên (a, b)

Lưu ý:

- Định lý đúng nếu hàm $g(x)$ xác định và khả vi trong $(-\infty, +\infty)$, trong khi đó điều kiện định lý thoả mãn.

- Trong trường hợp tổng quát, để nhận được xấp xỉ x_n với độ chính xác ϵ cho trước, ta tiến hành phép lặp cho đến khi 2 xấp xỉ liên tiếp thoả mãn:

$$|x_{n+1} - x_n| \leq \frac{1-q}{q} \epsilon$$

Ví dụ 7. Tìm nghiệm: $x^3 - x - 1 = 0$ bằng phương pháp lặp

Giải: - Tách nghiệm: phương trình có một nghiệm $\in (1,2)$

- Chính xác hoá nghiệm:

$$x^3 - \text{Chọn } g(x) = \sqrt[3]{x+1} - 1; \quad x = \frac{x+1}{x^2}; \quad x = \sqrt[3]{x+1}$$

$$g'(x) = \frac{1}{3} \sqrt[3]{\frac{1}{(x+1)^2}} < 1 \quad \forall x \in (1,2)$$

=> áp dụng phương pháp lặp (chọn $x_0 = 1$)

x	$g(x) = \sqrt[3]{x+1}$
1	1.260
1.260	1.312
1.312	1.322
1.322	1.324
1.324	1.325
1.325	1.325

$$|x_4 - x_5| < \epsilon = 10^{-3}$$

Nghiệm phương trình $x \approx 1.325$

Bài tập

1. Tìm nghiệm gần đúng các phương trình:

a. $x^3 - x + 5 = 0$ b. $x^3 - 3x - 1 = 0$ c. $x^3 - 4x - 1 = 0$ d. $x^3 + x - 5 = 0$

bằng phương pháp chia đôi với sai số không quá 10^{-3} .

2. Tìm nghiệm gần đúng các phương trình:

a. $x^3 - x + 5 = 0$ b. $x^3 - x - 1 = 0$ c. $x^3 - 4x - 1 = 0$ d. $x^3 + x - 5 = 0$

bằng phương pháp dây cung với sai số không quá 10^{-3} .

III. Giải hệ phương trình đại số tuyến tính

1. Phát biểu bài toán

Cho hệ phương trình tuyến tính:

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = a_{1n+1} \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = a_{2n+1} \\ \dots \dots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = a_{nn+1} \end{cases}$$

Hệ phương trình trên có thể được cho bởi ma trận:

$$A_{nn+1} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & a_{1n+1} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & a_{2n+1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & a_{nn+1} \end{pmatrix}$$

Vấn đề: Tìm vector nghiệm $\vec{x} = (x_1, x_2, \dots, x_n)$

2. Phương pháp Gauss

- Nội dung phương pháp

- Biến đổi Ma trận A về ma trận tam giác trên

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & a_{1n+1} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} & a_{2n+1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} & a_{nn+1} \end{pmatrix}$$
$$\rightarrow A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} & a_{1n+1} \\ 0 & a'_{22} & \dots & a'_{2n} & a'_{2n+1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & a'_{nn} & a'_{nn+1} \end{pmatrix}$$

Cách biến đổi $A \rightarrow A'$: Thực hiện n-1 lần biến đổi

Lần biến đổi i (làm cho $a_{ji} = 0$; $j = i + 1 \rightarrow n$) bằng cách:

$$\text{dòng } j = \text{dòng } j + \text{dòng } i * m \quad (m = -a_{ji} / a_{ij})$$

- Tìm nghiệm theo quá trình ngược: $x_n \rightarrow x_{n-1} \rightarrow \dots \rightarrow x_1$

Ví dụ: Giải hệ phương trình đại số tuyến tính được cho bởi ma trận sau

$$\begin{matrix} -2x \\ 1x \\ 1x \end{matrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 3 & 5 \\ 2 & 1 & 0 & -1 & 2 \\ -1 & 3 & 2 & 4 & 8 \\ -2 & 0 & 5 & 1 & 4 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{matrix} \\ 5/3 \\ 4/3 \end{matrix} \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 3 & 5 \\ 0 & -3 & 2 & -7 & -8 \\ 0 & 5 & 1 & 7 & 13 \\ 0 & 4 & 3 & 7 & 14 \end{pmatrix}$$

$$\frac{-17}{13} \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 3 & 5 \\ 0 & -3 & 2 & -7 & -8 \\ 0 & 0 & 13/3 & -14/3 & -1/3 \\ 0 & 0 & 17/3 & -7/3 & 10/3 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 3 & 5 \\ 0 & -3 & 2 & -7 & -8 \\ 0 & 0 & 13/3 & -14/3 & -1/3 \\ 0 & 0 & 0 & 49/13 & 49/13 \end{pmatrix}$$

$$\Rightarrow x_4 = 1; x_3 = 1; x_2 = 1; x_1 = 1$$

Vậy nghiệm hệ phương trình $\bar{x} = (1,1,1,1)$

IV. Nội suy và phương pháp bình phương cực tiểu

1. Đa thức nội suy

a. Đa thức nội suy Lagrange

Giả sử $f(x)$ nhận giá trị y_i tại các điểm tương ứng x_i ($i = \overline{0, n}$), khi đó đa thức nội suy Lagrange của $f(x)$ là đa thức bậc n và được xác định theo công thức sau:

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n y_i p_n^i(x)$$

$$p_n^i(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_{i-1})(x - x_{i+1})\dots(x - x_n)}{(x_i - x_0)(x_i - x_1)\dots(x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1})\dots(x_i - x_n)} = \frac{TS(x)}{MS}$$

$$\text{Đặt } W(x) = (x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_n)$$

$$\text{Suy ra: } TS(x) = \frac{W(x)}{x - x_i} \quad ; \quad MS = W'(x_i)$$

$$L_n(x) = W(x) \sum_{i=0}^n \frac{y_i}{(x - x_i) W'(x_i)}$$

Ví dụ 1. Cho hàm $f(x)$ thoả mãn:

x_i	0	1	2	4
$f(x_i)$	2	3	-1	0

Tim hàm nội suy của $f(x)$, tính $f(5)$

Giải:

Cách 1: $W(x) = x(x-1)(x-2)(x-4)$

$$W'(0) = (-1)(-2)(-4) = -8$$

$$W'(1) = 1(-1)(-3) = 3$$

$$W'(2) = 2(1)(-2) = -4$$

$$W'(4) = 4(3)(2) = 24$$

$$\begin{aligned}L_3(x) &= x(x-1)(x-2)(x-4)\left(\frac{2}{x(-8)} + \frac{3}{3(x-1)} + \frac{1}{4(x-2)}\right) \\&= \frac{1}{4}(-x-1)(x-2)(x-4) + 4x(x-2)(x-4) + x(x-1)(x-4) \\&= \frac{1}{4}(x-4)(-x-1)(x-2) + 4x(x-2) + x(x-1) \\&= \frac{1}{4}(x-4)(4x^2 - 6x - 2)\end{aligned}$$

Cách 2:

$$\begin{aligned}L_3(x) &= 2\frac{(x-1)(x-2)(x-4)}{(-1)(-2)(-4)} + 3\frac{x(x-2)(x-4)}{1(-1)(-3)} - 1\frac{x(x-1)(x-4)}{2(1)(-2)} \\&= \frac{1}{4}(x-4)(4x^2 - 6x - 2)\end{aligned}$$

b. Đa thức nội suy Lagrange với các mốc cách đều

Giả sử hàm $f(x)$ nhận giá trị y_i tại các điểm tương ứng x_i ($i = \overline{0, n}$) cách đều một khoảng h .

Đặt $t = \frac{x - x_0}{h}$, khi đó:

$$x - x_0 = h \cdot t$$

$$x_i - x_0 = h \cdot i$$

$$x - x_1 = h(t - 1)$$

$$x_i - x_1 = h(i - 1)$$

...

...

$$x - x_{i-1} = h(t - (i-1))$$

$$x_i - x_{i-1} = h$$

$$x - x_{i+1} = h(t - (i+1))$$

$$x_i - x_{i+1} = -h$$

...

...

$$x - x_n = h(t - n)$$

$$x_i - x_n = -h(n - i)$$

$$\begin{aligned}P'_n(x_0 + ht) &= \frac{t(t-1) \cdot \dots \cdot (t-(i-1))(t-(i+1)) \cdot \dots \cdot (t-n)}{i(i-1) \cdot \dots \cdot 1(-1)^{n-i} \cdot 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-i)} \\&= \frac{t(t-1) \cdot \dots \cdot (t-n)}{(t-i) \cdot i!(n-i)!(-1)^{n-i}}\end{aligned}$$

$$L_n(x_0 + ht) = t(t-1) \dots (t-n) \sum_{i=0}^n \frac{y_i (-1)^{n-i}}{(t-i)! (n-i)!}$$

$$L_n(x_0 + ht) = \frac{t(t-1) \dots (t-n)}{n!} \sum_{i=0}^n \frac{(-1)^{n-i} \cdot y_i c_n^i}{t-i}$$

Ví dụ 2. Tìm hàm nội suy của $f(x)$ thỏa mãn:

x_i	0	2	4
$f(x_0)$	5	-2	1

Giải:

Cách 1:

$$W(x) = x(x-2)(x-4)$$

$$W'(0) = (0-2)(0-4) = -8$$

$$W'(2) = (2-0)(2-4) = -4$$

$$W'(4) = (4-0)(4-2) = 8$$

$$L_2(x) = x(x-2)(x-4) \left(\frac{5}{8(x-0)} - \frac{2}{(x-2)(-4)} + \frac{1}{(x-4) \cdot 8} \right)$$

$$= \frac{1}{8} x(x-2)(x-4) + \left(\frac{5}{4x} - \frac{2}{(x-2)} + \frac{1}{4(x-4)} \right)$$

$$= \frac{1}{8} (5(x-2)(x-4) + 4x(x-4) + x(x-2))$$

$$= \frac{1}{8} (10x^2 - 48x + 40) = \frac{1}{4} (5x^2 - 24x + 20)$$

Cách 2:

$$\begin{aligned}
 L_2(2t) &= \frac{t(t-1)(t-2)}{2!} \left(\frac{5C_2^0}{t-0} - \frac{2C_2^1}{t-1} + \frac{1C_2^2}{t-2} \right) \\
 &= \frac{t(t-1)(t-2)}{2} \left(\frac{5}{t} + \frac{4}{t-1} + \frac{1}{t-2} \right) \\
 &= \frac{1}{2} (5(t^2-1)(t-2) + 4t(t-2) + t(t-1)) \\
 &= \frac{1}{2} (10t^2 - 24t + 10) = 5t^2 - 12t + 5
 \end{aligned}$$

$$\text{Vậy } L_2(x) = \frac{5}{4}x^2 - 6x + 5$$

c. Nội suy Ayken

Khi tính giá trị của hàm tại một điểm $x=c$ nào đó bất kỳ mà không cần phải xác định biểu thức của $f(x)$. Khi đó ta có thể áp dụng bảng nội suy Ayken như sau:

- Xây dựng bảng nội suy

$c-x_0$	x_0-x_1	x_0-x_2	...	x_0-x_n	d_1
x_1-x_0	$c-x_1$	x_1-x_2	...	x_1-x_n	d_2
x_2-x_0	x_2-x_1	$c-x_2$...	x_2-x_n	d_3
...	...				
x_n-x_0	x_n-x_1	x_n-x_2	...	$c-x_n$	d_n

$W(c) = (c-x_0)(c-x_1)\dots(c-x_n)$: Tích các phần tử trên đường chéo

$W'(x_i) = (x_i-x_0)(x_i-x_1)\dots(x_i-x_{i-1})(x_i-x_{i+1})\dots(x_i-x_n)$

$(c-x_i)W'(x_i) = (x_i-x_0)(x_i-x_1)\dots(x_i-x_{i-1})(c-x_i)(x_i-x_{i+1})\dots(x_i-x_n)$

$d_i = (c-x_i)W'(x_i)$: Tích các phần tử trên dòng i ($i=0,1, \dots, n$)

$$f(c) \approx L_n(c) = W(c) \cdot \sum_{i=0}^n \frac{y_i}{(c-x_i)W'(x_i)}$$

$$f(c) \approx W(c) \sum_{i=0}^n \frac{y_i}{d_i}$$

Ví dụ 3. Tính $f(3.5)$ khi biết $f(x)$ thoả mãn

x_i	1	2	3	4	5
y_i	3	2	7	-1	0

Giải Xây dựng bảng nội suy Ayken

2.5	-1	-2	-3	-4	60
1	1.5	-1	-2	-3	-9
2	1	0.5	-1	-2	2
3	2	1	-0.5	-1	3
4	3	2	1	-1.5	-36

$$W(3.5) = 1.40625$$

$$f(3.5) \approx L_4(3.5) = \frac{1}{20} - \frac{2}{9} + \frac{7}{2} - \frac{1}{3}$$

- d. Cho hàm $f(x)$ và h là hằng số, khi đó: Nội suy Newton
- d.1 $\Delta f(x) = f(x+h) - f(x)$ được gọi là sai phân cấp 1 đối với bước h . Sai phân
- $\Delta^2 f(x) = \Delta[\Delta f(x)]$: sai phân cấp 2
- Tổng quát: $\Delta^k f(x) = \Delta[\Delta^{k-1} f(x)]$: sai phân cấp k
- Cách lập bảng sai phân:

x_i	$f(x_i)$	$\Delta f(x_i)$	$\Delta^2 f(x_i)$	$\Delta^3 f(x_i)$...	$\Delta^n f(x_i)$
x_0	y_0					
x_1	y_1	$\Delta f(x_0)$				
x_2	y_2	$\Delta f(x_1)$	$\Delta^2 f(x_0)$			
x_3	y_3	$\Delta f(x_2)$	$\Delta^2 f(x_1)$	$\Delta^3 f(x_0)$		
....	
x_n	y_n	$\Delta f(x_{n-1})$	$\Delta^n f(x_0)$

d.2 Công thức nội suy Newton

Giả sử hàm $f(x)$ nhận giá trị y_i tại các mốc x_i cách đều một khoảng h . Khi đó hàm nội suy Newton là một đa thức bậc n được xác định như sau:

$$L_n(x) = C_0\varphi_0(x) + C_1\varphi_1(x) + \dots + C_n\varphi_n(x) \quad (*)$$

Trong đó: $\varphi_0(x) = 1$;

$$\varphi_1(x) = \frac{x - x_0}{h} \quad ; \quad \varphi_2(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{h^2 2!} ;$$

....

$$\varphi_n(x) = \frac{(x - x_0)(x - x_1)\dots(x - x_{n-1})}{h^n n!}$$

Lớn các hàm $\varphi_i(x)$ có tính chất sau:

* **Xác định các hệ số C_i ($i = \overline{0, n}$)**

Sai phân cấp 1 của $L_n(x)$:

$$\begin{aligned} (1) \Delta L_n(x) &= C_0\Delta\varphi_0(x) + C_1\Delta\varphi_1(x) + C_2\Delta\varphi_2(x) + \dots + C_n\Delta\varphi_n(x) \\ &= C_1\varphi_0(x) + C_2\varphi_1(x) + \dots + C_n\varphi_{n-1}(x) \end{aligned}$$

Sai phân cấp 2 của $L_n(x)$:

$$\begin{aligned} (2) \Delta^2 L_n(x) &= C_1\Delta\varphi_0(x) + C_2\Delta\varphi_1(x) + \dots + C_n\Delta\varphi_{n-1}(x) \\ &= C_2\varphi_0(x) + C_3\varphi_1(x) + \dots + C_n\varphi_{n-2}(x) \end{aligned}$$

... ..

Sai phân cấp n của $L_n(x)$:

$$(n) \Delta^n L_n(x) = C_n\varphi_0(x) = C_n$$

Thay $x = x_0$ vào (*), (1), (2), ..., (n) ta được:

$$C_0 = L_n(x_0) ; \quad C_1 = \Delta L_n(x_0) ; \quad C_2 = \Delta^2 L_n(x_0) ; \quad \dots ; \quad C_n = \Delta^n L_n(x_0)$$

Vì $L_n(x) \approx f(x)$ nên:

$$L_n(x_0) \approx f(x_0); \quad \Delta L_n(x_0) \approx \Delta f(x_0);$$

$$\Delta^2 L_n(x_0) \approx \Delta^2 f(x_0); \quad \dots; \quad \Delta^n L_n(x_0) \approx \Delta^n f(x_0)$$

Vậy :

$$L_n(x) \approx f(x_0) + \Delta f(x_0) \frac{x - x_0}{h} + \Delta^2 f(x_0) \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{h^2 2!} + \dots + \Delta^n f(x_0) \frac{(x - x_0)(x - x_1) \dots (x - x_{n-1})}{h^n n!}$$

Ví dụ: Xây dựng hàm nội suy Newton thoả mãn:

x_i	1	2	3	4	5
y_i	2	4	5	7	8

Giải

Lập bảng sai phân:

x_i	$f(x_i)$	$\Delta f(x_i)$	$\Delta^2 f(x_i)$	$\Delta^3 f(x_i)$	$\Delta^4 f(x_i)$
1	2				
2	4	2			
3	5	1	-1		
4	7	2	1	2	
5	8	1	-1	-2	-4

Hàm nội suy Newton:

$$L_n(x) \approx 2 + 2 \frac{x - x_0}{1} - \frac{(x - x_0)(x - x_1)}{2!} + 2 \frac{(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)}{3!} - 4 \frac{(x - x_0)(x - x_1)(x - x_2)(x - x_3)}{4!}$$

e. Phương pháp bình phương cực tiểu

Giả sử có 2 đại lượng (vật lý, hoá học, ...) x và y có liên hệ phụ thuộc nhau theo một trong các dạng đã biết sau:

$$\left. \begin{array}{l} - y = fax + b \\ - y = a + bx + cx^2 \\ - y = a + b\cos x + c\sin x \end{array} \right\} \text{Tuyến tính}$$

$$\left. \begin{array}{l} - y = ae^{bx} \\ - y = ax^b \end{array} \right\} \text{Phi tuyến tính}$$

nhưng chưa xác định được giá trị của các tham số a, b, c. Để xác định được các tham số này, ta tìm cách tính một số cặp giá trị tương ứng (x_i, y_i) , $i=1, 2, \dots, n$ bằng thực nghiệm, sau đó áp dụng phương pháp bình phương bé nhất.

* Trường hợp: $y = ax + b$

Gọi ϵ_i sai số tại các điểm x_i : $\epsilon_i = y_i - a - bx_i$.

Khi đó tổng bình phương các sai số: $S = \sum_{i=1}^n \epsilon_i^2$

Mục đích của phương pháp này là xác định a, b sao cho S là bé nhất. Như vậy a, b là nghiệm hệ phương trình:

$$\textcircled{1} \begin{cases} \frac{\partial S}{\partial a} = 0 \\ \frac{\partial S}{\partial b} = 0 \end{cases}$$

Ta có: $S = \sum (y_i^2 + a^2 + b^2 x_i^2 - 2ay_i - 2bx_i y_i + 2abx_i)$

$$\frac{\partial S}{\partial a} = \sum_{i=1}^n (2a - 2y_i + 2bx_i)$$

$$\frac{\partial S}{\partial b} = \sum_{i=1}^n (2bx_i^2 - 2x_i y_i + 2ax_i)$$

$$\textcircled{1} \Leftrightarrow \begin{cases} na + b \sum_{i=1}^n x_i = \sum_{i=1}^n y_i \\ a \sum_{i=1}^n x_i + b \sum_{i=1}^n x_i^2 = \sum_{i=1}^n x_i y_i \end{cases}$$

Giải hệ phương trình ta được: a, b

*** Trường hợp $y = a + bx + cx^2$**

Gọi ε_i sai số tại các điểm x_i

$$\varepsilon_i = y_i - a - bx_i - cx_i^2$$

$S = \sum_{i=1}^n \varepsilon_i^2$ Khi đó tổng bình phương các sai số:

Các hệ số a, b xác định sao cho S là bé nhất. Như vậy a, b, c là nghiệm của hệ phương trình:

$$\begin{cases} \frac{\partial S}{\partial a} = 0 \\ \frac{\partial S}{\partial b} = 0 \\ \frac{\partial S}{\partial c} = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} na + b \sum_{i=1}^n x_i + c \sum_{i=1}^n x_i^2 = \sum_{i=1}^n y_i \\ a \sum_{i=1}^n x_i + b \sum_{i=1}^n x_i^2 + c \sum_{i=1}^n x_i^3 = \sum_{i=1}^n x_i y_i \\ a \sum_{i=1}^n x_i^2 + b \sum_{i=1}^n x_i^3 + c \sum_{i=1}^n x_i^4 = \sum_{i=1}^n x_i^2 y_i \end{cases}$$

Giải hệ phương trình ta được a, b, c

*** Trường hợp: $y = ae^{bx}$**

Lấy Logarit cơ số e hai vế: $\ln y = \ln a + bx$

Đặt $Y = \ln y$; $A = \ln a$; $B = b$; $X = x$

Ta đưa về dạng: $Y = A + BX$

Giải hệ phương trình ta được A, B $\Rightarrow a = e^A$, $b=B$

*** Trường hợp $y = ax^b$**

Lấy Logarit cơ số 10 hai vế: $\lg y = \lg a + b \lg x$

Đặt $Y = \lg y$; $A = \lg a$; $B = b$; $X = \lg x$

Ta đưa về dạng: $Y = A + BX$

Giải hệ phương trình ta được A, B $\Rightarrow a = 10^A$, $b=B$

Ví dụ: Cho biết các cặp giá trị của x và y theo bảng sau:

Giải	x_i	0.65	0.75	0.85	0.95	1.15
Ta có:	$y = ae^{bx}$	0.96	1.06	1.17	1.29	1.58

Lấy Logarit cơ số e hai vế: $\ln y = \ln a + bx$

Đặt $Y = \ln y$; $A = \ln a$; $B = b$; $X = x$

Ta đưa về dạng: $Y = A + BX$

$X_i = x_i$	0.65	0.75	0.85	0.95	1.15
$Y_i = \ln y_i$	-0.04	0.06	0.18	0.25	0.46

ΣX_i	ΣX_i^2	$\Sigma X_i Y_i$	ΣY_i
4.35	3.93	0.92	0.89

Phương pháp bình phương bé nhất: A, B là nghiệm hệ phương trình

$$\begin{cases} nA + B \sum_{i=1}^n X_i = \sum_{i=1}^n Y_i \\ A \sum_{i=1}^n X_i + B \sum_{i=1}^n X_i^2 = \sum_{i=1}^n X_i Y_i \end{cases}$$

$$\begin{cases} 5A + 4.35B = 0.89 \\ 4.35A + 3.93B = 0.92 \end{cases}$$

Giải hệ phương trình ta được: $A = -.069$, $B = 1$

Suy ra: $a = e^A = 1/2$, $b = B = 1$

Vậy $f(x) = \frac{1}{2} e^x$