

Bài giảng môn học LOGIC M VÀ NG D NG

PGS.TS. Nguyễn Văn Ninh, Khoa CNTT, Học Viện NN Việt Nam

M u

Trong cuộc sống, con người truyền thông tin cho nhau chủ yếu bằng ngôn ngữ tự nhiên. Mặc dù ngôn ngữ tự nhiên thường mơ hồ, không chính xác, và không đầy đủ, nhưng nó vẫn là phương tiện truyền thông tin quan trọng và thông dụng nhất giữa con người với nhau. Về mặt triết học, các hạn chế của ngôn ngữ tự nhiên (*thiếu chính xác, không rõ ràng – vagueness*), con người thường hiểu đúng và ít khi hiểu sai những gì mà người khác muốn nói về mình. Đây là điều mà máy móc nói chung và máy tính nói riêng không thể thực hiện được một cách hoàn hảo. Tham vọng của các nhà toán học, logic học và công nghệ thông tin là xây dựng cho máy móc khả năng suy diễn và xử lý thông tin, tức là có khả năng hoạt động như bộ óc của con người. Chúng có thể nhận những mệnh đề của con người thông qua ngôn ngữ tự nhiên và thực hiện những nhiệm vụ đó. Như vậy, vấn đề đặt ra đây là làm thế nào máy tính có thể hiểu và xử lý các mệnh đề triết học diễn đạt bằng ngôn ngữ tự nhiên. Trong bài này, trình bày những nội dung xây dựng một lý thuyết logic toán cho phép mô tả chính xác ý nghĩa của các mệnh đề không rõ ràng, mơ hồ.

Logic toán học cổ điển nghiên cứu các phép suy luận về các mệnh đề có giá trị chân lý (đúng/sai) rõ ràng. Chúng ta có các mệnh đề trong logic cổ điển:

- p: ‘hôm nay trời mưa’, giá trị chân lý của p là ‘T’ (đúng) hay ‘F’ (sai) là có thể xác định được.
- q: ‘hôm nay Trung Quốc’, s có giá trị chân lý duy nhất là T hoặc F
- r: ‘tuổi của Trung là 22’ ...

Về những mệnh đề trên, logic cổ điển có thể áp dụng các quy tắc suy diễn, chúng ta quy tắc modus ponens:

‘nếu $p \rightarrow q$ đúng và p đúng thì q đúng’

do đó nếu có luật ‘trời mưa thì SV nghỉ học’ thì nếu có p: ‘hôm nay trời mưa’ là đúng thì suy ra q: ‘hôm nay Trung Quốc’ là đúng.

Tuy nhiên trong thực tế, có những mệnh đề chứa những thông tin không rõ ràng, không chính xác, chúng ta thường gặp những mệnh đề:

- p: ‘A là người lập trình giỏi’
- q: ‘lần cao của A là bao nhiêu?’
- r: ‘A có cảm tình với B’

Những mệnh đề trên đây chứa những thông tin không chính xác và không đầy đủ (giả sử là các thông tin mơ hồ), chúng ta cần biết: như thế nào là lập trình giỏi, cho nên không thể có giá trị chân lý của p, hay lần cao của A là bao nhiêu, A có cảm tình với B như thế nào? Tất cả những mệnh đề trên đều không thể có giá trị chân lý (đúng/sai) rõ ràng (giả sử là các mệnh đề ‘m’). Chúng ta

cũng không thể áp dụng quy tắc modus ponens của logic cổ điển vì các mệnh đề 'm' trên đây, suy ra 'A có trình cao' là đúng, dù rằng có luật: 'người lập trình giỏi thì có trình cao'.

Máy tính có thể hiểu các trị thực diễn tả bằng ngôn ngữ tự nhiên của ngôn ngữ thông tin 'm', người ta cần phải xây dựng một lý thuyết logic mới, cho phép mô tả chính xác ý nghĩa của các mệnh đề chứa các thông tin không rõ ràng, mơ hồ.

Vào năm 1965, Giáo sư Lotfi Zadeh - trưởng khoa Điện tử và Kỹ thuật Hệ thống Thông tin California, một nhà toán học và logic học người Hà Lan, đã xây dựng thành công lý thuyết tập mờ và hình thức logic mờ. Phát minh này của Zadeh đã cho phép con người có thể lượng hóa giá trị các mệnh đề mờ, như truy cập thông tin cho máy móc qua ngôn ngữ tự nhiên, và chúng có thể "hiểu" khá chính xác nội dung của ngôn ngữ thông tin đó. Đây là một bước tiến có tính đột phá trong việc phiên dịch hay lượng hóa những mệnh đề của ngôn ngữ tự nhiên, có chứa ngôn ngữ thông tin không chính xác và không đầy đủ, (các thông tin "mờ") sang các ngôn ngữ hình thức, ngôn ngữ lập trình.

1.1 B TỨC CÁC KIẾN THỨC VỀ TẬP H P

ngi ều c ều các tập hợp mờ (FUZZY SET) và logic mờ (FUZZY LOGIC) tr ều c ều t ều nh ều c ều l ều các ki ều n ều th ều c ều c ều b ều n ều v ều lý thuy ều t ều t ều p ều h ều p ều c ều i ều n (CRISP SET), các ánh x ều và các quan h ều trên các tập hợp. ều ều là nh ều ng ki ều n ều th ều c ều n ều n ều t ều ng c ều a ều toán h ều c, h ều u ều h ều t ều nh ều ng ki ều n ều th ều c ều này sinh vi ều n ều ngành Tin h ều c ều ã ều c ều h ều c ều t ều p ều trong các n ều m ều u ều c ều a ều b ều c ều i ều học, tuy nhi ều n, sinh vi ều n ều c ều n ều ôn l ều i và ch ều c ều ch ều n ều r ều ng m ều ã n ều m ều r ều t ều v ều ng nh ều ng ki ều n ều th ều c ều này tr ều c ều khi b ều t ều u ều môn h ều c ều Logic mờ và ng d ều ng.

1.1.1 Mô t ều t ều p ều h ều p

- M ều t ều t ều p ều h ều p ều c ều mô t ều là m ều t ều nhóm các ều i ều t ều ng không có s ều l ều p ều l ều i. M ều i ều i ều t ều ng c ều a ều t ều p ều h ều p ều c ều g ều i ều là m ều t ều p ều h ều n ều t ều c ều a ều t ều p ều h ều p ều ó.

Các ch ều cái in hoa (có th ều kèm theo ch ều s ều): A, B, C,...hay A_1, A_2, A_3, \dots th ều ng ều c ều dùng ều t ều tên cho t ều p ều h ều p. Các ch ều cái in th ều ng (có th ều kèm theo ch ều s ều): a, b, c,...hay a_1, a_2, a_3, \dots th ều ng c ều dùng ều ch ều các p ều h ều n ều t ều c ều a ều t ều p ều h ều p.

- N ều u ều s ều p ều h ều n ều t ều c ều a ều t ều p ều h ều p ều là h ều u ều h ều n ều và không quá l ều n ều ta có th ều c ều t ều t ều p ều h ều p ều b ều ng cách li ều t ều kê ều t ều t ều c ều các p ều h ều n ều t ều c ều a ều nó g ều i ều hai d ều u ều ngo ều c ều {...}, các p ều h ều n ều t ều trong t ều p ều h ều p c ều v ều i ều t ều cách nh ều a ều b ều i ều d ều u ều p ều h ều y “ , “ và không quan tâm ều n ều th ều t ều các p ều h ều n ều t ều trong m ều t ều t ều p ều h ều p.

N ều u ều p ều h ều n ều t ều x ều là th ều u ều c ều t ều p ều h ều p A, ta v ều i ều $x \in A$ (c ều x th ều u ều c ều A), n ều u ều trái l ều i, ta v ều i ều $x \notin A$. (c ều x không th ều u ều c ều A).

- Hai t ều p ều h ều p ều b ều ng nh ều a ều là hai t ều p ều h ều p ều có ch ều a ều các p ều h ều n ều t ều nh ều nh ều a ều.

Ch ều ng h ều n: Tập h ều p A = {1, 2, 3, 4, 5} là b ều ng t ều p ều h ều p B, v ều i B = {2, 1, 4, 3, 5}, ta v ều i ều t A = B.

Th ều d ều 1.1 G ều i D là t ều p ều h ều p các ngày trong tu ều n, khi ó ta có th ều cho D b ều ng cách li ều t ều kê ều các p ều h ều n ều t ều c ều a ều nó:

$$D = \{Mon, Tues, Wed, Thurs, Fri, Sat, Sun\}$$

Ta có $Mon \in D, Fri \in D$, nh ều ng $September \notin D$.

Ngoài ra, t ều p ều h ều p: {Sat, Tues, Wed, Mon, Thurs, Fri, Sun} c ều ng b ều ng t ều p ều h ều p D.

N ều u ều m ều t ều t ều p ều h ều p ều ch ều a ều m ều t ều s ều khá l ều n ều các p ều h ều n ều t ều , ho ều c ều là vô h ều n ều các p ều h ều n ều t ều , ng ều i ều ta có th ều không li ều t ều kê ều t ều t ều c ều các p ều h ều n ều t ều c ều a ều t ều p ều h ều p, mà dùng cách ều c ều t ều t ều p ều h ều p theo m ều t ều s ều tính ch ều t ều c ều tr ều ng c ều a ều các p ều h ều n ều t ều c ều a ều nó.

Thí d 1.2 Có thể cho một số tập hợp như sau :

a/. $D = \{x \mid x \text{ là m t ngày trong tu n }\}$, D là t p các ngày c a m t tu n l ,

b/. $C = \{z \mid z = a + ib, \forall i a, b \in \mathbb{R}, i^2 = -1\}$, C là t p h p s p h c,

c/. $X = \{x \mid x > 5\}$, X là t p các s th c có giá tr l n h n 5.

- Ta nói t p h p A là t p h p con c a t p h p B và ký hi u là $A \subseteq B$, n u m i ph n t c a A c ng là ph n t c a B .

Ta nói t p h p A là t p h p con th c s c a t p h p B và ký hi u là $A \subset B$, n u A là t p h p con c a B , và B có ít nh t m t ph n t không thu c A . N u A có dù ch m t ph n t mà không ph i là ph n t c a B thì A không ph i là t p h p con c a t p h p B .

N u $A \subseteq B$ thì ta nói A b ch a trong B , hay B ch a A .

N u $A \subset B$ thì ta nói A b ch a th c s trong B , hay B th c s ch a A .

- Hai t p h p A và B g i là b ng nhau khi và ch khi $A \subseteq B$ và $B \subseteq A$, và vì t $A = B$.

Ph ng pháp ch ng minh hai t p h p b ng nhau

ch ng minh 2 t p b ng nhau, $A = B$, ta s ch ng minh hai bao hàm th c $A \subseteq B$ và $B \subseteq A$.

ch ng minh $A \subseteq B$ ta c n ch r r ng: v i ph n t b t k $x \in A$ thì c ng có $x \in B$, v i bao hàm th c ng c l i $B \subseteq A$ c ng ch ng minh t ng t . (xem thí d 1.5)

- M t tr ng h p c bi t c a t p h p là “t p h p r ng”, t p h p này không ch a b t k ph n t nào, và c ký hi u là \emptyset , hay $\{\}$. T p h p r ng c xem nh t p con c a m i t p h p.
- T p h p t t c các t p h p con c a t p h p A (k c chính t p A và t p r ng) g i là t p h p l y th a c a A , ký hi u là 2^A , t p h p này c ng c ký hi u là $P(A)$.
- L c l ng c a t p h p A là s ph n t c a A . Ký hi u l ng c a t p h p A là $|A|$.

Rõ ràng ta có $|2^A| = 2^{|A|}$.

Thí d 1.3. M t s k t qu so sánh các t p h p :

a/. $\{1, 2, 3, 4\} \subseteq \{2, 1, 4, 5, 3\}$

b/. $\{1, 2, 3, 4, 5\} = \{5, 1, 2, 3, 4\}$

c/. Cho $A = \{1, 2, 3\}$ thì t p h p l y th a c a A là

$$2^A = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$$

$$\text{Ta có } |2^A| = 2^{|A|} = 2^3 = 8 \text{ ph n t}$$

Trong chuyên này, t nay v sau, cho ng n g n, ta dùng t “t p” thay cho “t p h p”.

1.1.2 Các phép toán trên t p h p

Các t p h p c xét ây c xem nh là các t p con c a m t t p v tr X nào ó. Các phép toán xác nh trên t p h p là:

a. *Ph n bù c a t p h p A trong X* , ký hi u \bar{A} , là t p các ph n t c a X mà không thu c A .

$$\bar{A} = \{x \in X \mid x \notin A\}$$

b. Hợp của A và B , ký hiệu $A \cup B$, là tập các phần tử thuộc ít nhất một trong hai tập A, B .

$$A \cup B = \{x \mid x \in A \text{ hoặc } x \in B\}$$

c. Giao của A và B , ký hiệu $A \cap B$, là tập hợp các phần tử đồng thời thuộc A và B .

$$A \cap B = \{x \mid x \in A \text{ và } x \in B\}$$

d. Hiệu của A và B , ký hiệu $A \setminus B$ (hoặc $A - B$), là tập các phần tử thuộc A mà không thuộc B

$$A \setminus B = \{x \mid x \in A \text{ và } x \notin B\}$$

Một số tính chất của các phép toán trên tập hợp:

Cho A, B, C là các tập con của tập vũ trụ X , có thể chứng minh các tính chất sau:

- Một số tính chất về phần bù (phản ảnh):

$$\overline{\bar{A}} = A; \quad \overline{X} = \emptyset; \quad \overline{\emptyset} = X$$

- Giao hoán:

$$A \cup B = B \cup A$$

$$A \cap B = B \cap A$$

- Kết hợp:

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$$

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$$

- Phân bố:

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

- Định luật De Morgan (công thức Demorgan):

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B} \tag{1}$$

$$\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B} \tag{2}$$

- Luật cộng của hai tập hợp:

$$|A| + |B| = |A \cup B| + |A \cap B|$$

1.1.3 Tích Descartes của các tập hợp

Tích Descartes (*Descartes Product*) của hai tập A và B là một phép ghép hai tập hợp thành tập hợp mới, ký hiệu $A \times B$:

$$A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$$

Định lý nhân luật cộng của tích Descartes $A \times B$ là: $|A \times B| = |A| \cdot |B|$

Có thể mở rộng tích Descartes cho nhiều tập hợp:

$$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{(a_1, a_2, \dots, a_n) \mid a_i \in A_i, i = 1, 2, \dots, n\}.$$

Có thể dùng ký hiệu lũy thừa chập tích Descartes cùng một tập hợp:

$$A^k = A \times A \times \dots \times A \quad (k \geq 1)$$

Thí d 1.4: Cho R là tập hợp các, bi u di n các i m trên ng th ng, khi ó:

$$R^2 = \{(x, y) \mid x \in R, y \in R\} \text{ bi u di n các i m trên m t ph ng,}$$

$$R^3 = \{(x, y, z) \mid x \in R, y \in R, z \in R\} \text{ bi u di n các i m trong không gian,}$$

Thí d 1.5: Ch ng minh công th c Demorgan th nh t: $\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$

Ta c n ch ng minh hai bao hàm th c: $\overline{A \cup B} \subseteq \bar{A} \cap \bar{B}$ và $\bar{A} \cap \bar{B} \subseteq \overline{A \cup B}$.

- Ch ng minh $\overline{A \cup B} \subseteq \bar{A} \cap \bar{B}$ (a):

Gi s x là ph n t b t k mà $x \in \overline{A \cup B}$, khi ó $x \notin A \cup B$, suy ra $x \notin A$ và $x \notin B$, v y $x \in \bar{A} \cap \bar{B}$. Bao hàm th c (a) c ch ng minh.

- V i bao hàm th c $\bar{A} \cap \bar{B} \subseteq \overline{A \cup B}$ (b) ta c ng ch ng minh t ng t .

T (a) và (b) suy ra $\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$.

Các b n sinh viên t ch ng minh công th c Demorgan th hai nh là m t bài t p.

1.1.4 Quan h trên các t p h p

Trong nhi u v n , ta c n xem xét n m t m i quan h nào ó gi a các ph n t c a các t p h p. Tr ng h p n gi n nh t là xem xét quan h gi a hai ph n t c a m t t p h p. Nh ng c p ph n t nh v y t o nên m t t p con c a tích Decac $X \times X$, và c g i là m t quan h hai ngôi trên t p h p X .

Ta có nh ngh a hình th c cho m t quan h R trên t p X nh sau:

nh ngh a 1.1.

M t quan h hai ngôi R (hay n gi n là quan h R) trên m t t p h u h n các ph n t X , là m t t p con c a tích Decac $X \times X$, ký hi u là $R(X)$.

N u hai ph n t $a, b \in X$ có quan h v i nhau theo quan h R thì ta vi t aRb hay $(a, b) \in R(X)$.

Chúng ta quan tâm n các tính ch t sau c a m t quan h hai ngôi R trên t p X :

- Ph n x : Quan h R có tính ph n x n u: $aRa, \exists a \in X$
- i x ng: Quan h R có tính i x ng n u: $aRb \Leftrightarrow bRa$
- B c c u: Quan h R có tính b c c u n u: $(aRb \text{ và } bRc) \Rightarrow aRc$

M i m t quan h có th có m t s ho c t t c ba tính ch t trên. M t quan h s c g i là quan h ph n x, quan h i x ng ho c quan h b c c u khi nó có tính ch t t ng ng.

Thí d 1.6. Xét t p $X = \{1, 2, 3, 4\}$.

Ta xác nh các quan h :

- a/. Ta xác nh m i quan h L gi a các ph n t c a X nh sau: v i $a, b \in X$, ta nói a có quan h L v i b , n u a nh h n b. V y quan h L trên X c xác nh b i t p h p:

$$L(X) = \{(1,2), (1,3), (1,4), (2,3), (2,4), (3,4)\}$$

b/. Ta xác định mối quan hệ D giữa các phần tử của X như sau: với $a, b \in X$, ta nói a có quan hệ D với b , nếu a chia hết cho b . Vậy quan hệ D trên X xác định bởi:

$$D(X) = \{(2,1), (3,1), (4,1), (4,2), (1,1), (2,2), (3,3), (4,4)\}$$

D thay thế L là quan hệ bắc cầu trên X , nhưng không phải là tính bắc cầu và phản xạ, còn D là quan hệ phản xạ và bắc cầu trên X , nhưng D không phải là quan hệ tính bắc cầu.

Ngay thì ta quan tâm đến một loại quan hệ cụ thể, đó là quan hệ tương đương.

Định nghĩa 1.2.

Một quan hệ hai ngôi R trên X được gọi là quan hệ tương đương nếu R là quan hệ phản xạ, tính bắc cầu và bắc cầu; t cụ thể là: với mọi phần tử $a, b, c \in X$ thì R thỏa các tính chất:

- $aRa, \forall a \in X$ (Tính phản xạ)
- $aRb \Leftrightarrow bRa$ (Tính tính bắc cầu)
- $(aRb \text{ và } bRc) \Rightarrow aRc$ (Tính bắc cầu)

Nếu R là quan hệ tương đương trên X thì mỗi phần tử thuộc $R(X)$ được gọi là tập tương đương với nhau (theo quan hệ R).

Thí dụ 1.7. Xét tập số tự nhiên: $M = \{1, 2, \dots, m\}$, với mọi phần tử a và b thuộc M , ta nói a đồng dư với b modulo k , nếu $a \bmod k = b \bmod k$, ($0 < k < m$), và ký hiệu là:

$$a \sim b \pmod{k}.$$

Đặt thay thế $a \sim b \pmod{k}$ thì $a - b$ là bội số của k .

Có thể thay thế quan hệ $a \sim b \pmod{k}$ thì thỏa mãn các tính chất phản xạ, tính bắc cầu và bắc cầu, vậy đây là một quan hệ tương đương.

Chẳng hạn, với $m = 5, k = 2$. Ta có $M = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. Xét quan hệ R trên M là quan hệ $a \sim b \pmod{2}$. Khi đó các số a, b thỏa quan hệ R là những số khi chia cho 2 thì có cùng số dư.

$$R(M) = \{(1,3), (1,5), (2,4), (3,5), (3,1), (5,1), (4,2), (5,3), (1,1), (2,2), (3,3), (4,4), (5,5)\}$$

Rõ ràng R thỏa các tính chất phản xạ, tính bắc cầu và bắc cầu, vậy R là quan hệ tương đương.

▪ **Phân hoạch tập P :** Một quan hệ tương đương có thể xác định một cách chia tập X thành các tập con rời nhau gọi là một phân hoạch tập P của X . Cụ thể, ta có định nghĩa sau:

Định nghĩa 1.3.

Phân hoạch tập P của X là tập P các tập con của X : $P = \{X_1, X_2, \dots, X_k\}$, trong đó $X_i \subset X$, $i = 1, 2, \dots, k$; $X_1 \cup X_2 \cup \dots \cup X_k = X$, $X_i \cap X_j = \emptyset, \forall i \neq j$.

Một quan hệ tương đương R trên tập P chia tập X thành các lớp tương đương, sao cho hai phần tử thuộc cùng một lớp là tương đương với nhau (theo quan hệ R). Một phần tử a của tập P phải thuộc về đúng một lớp tương đương nào đó, chẳng hạn như phần tử tương đương với a , ký hiệu lớp này là $C(a, R)$. Như vậy các lớp tương đương là các tập con rời nhau của X , và phân hoạch tập P .

Do đó, một quan hệ tương đương R trên một tập P xác định một phân hoạch trên tập P đó, và ngược lại, một phân hoạch P trên một tập P xác định một quan hệ tương đương trên tập P đó.

Trở lại thí dụ 1.6, chúng ta chọn $n = 5, k = 2$, ta có $M = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, ta gọi R là quan hệ tương đương $a \sim b \pmod{2}$ trên M , thì R sẽ chia tập M thành hai lớp tương đương là tập các phần tử khi chia cho 2 sẽ có cùng số dư:

$$C(1, R) = \{1, 3, 5\}$$

$$C(2, R) = \{2, 4\}$$

Rõ ràng là $C(1, R) \cup C(2, R) = M$, và $C(1, R) \cap C(2, R) = \emptyset$ nên các lớp tương đương trên làm thành một phân hoạch của tập M , chia M thành tập con các số lẻ và tập con các số chẵn trong M .

▪ **Quan hệ thặng dư:** Đôi khi, ta còn chú ý đến một tính chất khác của các quan hệ, đó là tính *phản xạ* của quan hệ. Quan hệ R có tính *phản xạ* nếu: $(aRa) \in R \quad (a \in M)$. Ta có định nghĩa:

Định nghĩa 1.4.

Quan hệ R trên tập X được gọi là quan hệ thặng dư nếu nó có ba tính chất: *phản xạ*, *phản xạ* và *đối xứng*.

Thí dụ 1.8. Trên tập $X = \{1, 2, 3, 4\}$ xét quan hệ R : với mọi $a, b \in X$, ta nói aRb nếu $a = b$.

Ta có $R(X) = \{(1,1), (2,2), (3,3), (4,4)\}$

Đồ thị của R là một quan hệ thặng dư trên tập X .

▪ **Bao đóng của một quan hệ.** Cho quan hệ R trên tập X , gọi P là một tập các tính chất nào đó của các quan hệ (chẳng hạn tính thặng dư, phản xạ hay đối xứng...).

Định nghĩa 1.5.

Bao đóng P (P -closure) của quan hệ R trên tập X , là một quan hệ nhỏ nhất chứa tất cả các cặp $(a,b) \in R$, và thỏa mãn P suy ra tất cả tính chất trong P .

Ta xét hai loại bao đóng sau của quan hệ R .

▪ **Bao đóng đối xứng (**bao đóng truy nguyên**)** của R , ký hiệu R^+ xác định như sau:

- Nếu $(a, b) \in R$ thì $(b, a) \in R^+$.
- Nếu $(a, b) \in R^+$ và $(b, c) \in R$ thì $(a, c) \in R^+$.

▪ **Bao đóng phản xạ và đối xứng** của R , ký hiệu R^* xác định như sau:

$$R^* = R^+ \cup \{(a, a) \mid \forall a \in X\}$$

Thí dụ 1.9. Cho quan hệ $R = \{(1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 4)\}$ trên tập $X = \{1, 2, 3, 4\}$,

Ta có: $R^+ = \{(1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 4), (1, 3), (2, 4), (1, 4)\}$

Ta có: $R^* = \{(1, 2), (2, 2), (2, 3), (3, 4), (1, 3), (2, 4), (1, 4), (1, 1), (2, 2), (3, 3), (4, 4)\}$

1.1.5 Ánh xạ trên các tập hợp

Giả sử các tập A, B có thể có số phần tử hữu hạn (hữu hạn) thì ánh xạ (hữu hạn) từ tập A vào tập B này và các phần tử của (các) tập A, B khác, khi đó ta có một ánh xạ giữa các tập A, B . Trong hình học, ta có định nghĩa sau:

nh nghĩa 1.6

Cho hai tập hợp A và B , nếu có một quy tắc cho từng nguyên tử $x \in A$ một phần tử duy nhất $y \in B$ thì ta nói có một ánh xạ từ A vào B , và ký hiệu là:

$$f: A \rightarrow B$$

- Phần tử $y \in B$ mà tồn tại nguyên tử $x \in A$ sao cho $y = f(x)$ gọi là ảnh của x qua ánh xạ f , thường ký hiệu là $y = f(x)$.
- Tập tất cả những giá trị $y \in B$ là ảnh của x nào đó trong A , gọi là ảnh của A qua ánh xạ f , ký hiệu và xác định như sau:

$$f(A) = \{y \in B \mid \text{có } x \in A \text{ sao cho } y = f(x)\}$$

Tính chất của ánh xạ trên đây, chú ý rằng ánh xạ f phải thỏa mãn hai tính chất:

- Mỗi phần tử $x \in A$ đều có một nguyên tử $y \in B$. Tập A còn gọi là miền xác định của ánh xạ f . (không thể có phần tử nào của A không có một nguyên tử vào B)
- Có thể có hai phần tử khác nhau của A cùng một nguyên tử $y \in B$, nhưng mỗi phần tử của A thì không thể có hai phần tử khác nhau của B .

Nếu vi phạm một trong 2 tính chất trên thì phép toán f không phải là một ánh xạ.

nh nghĩa 1.7

Cho ánh xạ $f: A \rightarrow B$, khi đó:

a/. Ánh xạ $f: A \rightarrow B$ gọi là *ánh xạ một-đối-một* nếu các phần tử khác nhau là khác nhau.

Nói cách khác: ánh xạ f gọi là *ánh xạ một-đối-một* nếu $x_1, x_2 \in A$, mà $x_1 \neq x_2$, thì $f(x_1) \neq f(x_2)$

b/. Ánh xạ $f: A \rightarrow B$ gọi là *ánh xạ toàn ánh* nếu $f(A) = B$.

Nói cách khác: ánh xạ f gọi là *ánh xạ toàn ánh* nếu $\forall y \in B$, có ít nhất một phần tử $x \in A$ sao cho $y = f(x)$.

c/. Ánh xạ $f: A \rightarrow B$ gọi là *ánh xạ song ánh* nếu f là *ánh xạ một-đối-một* và *ánh xạ toàn ánh*.

Chú ý:

1. Nếu $f: A \rightarrow B$ là một ánh xạ song ánh, thì tồn tại ánh xạ ngược từ B vào A , ký hiệu $f^{-1}: B \rightarrow A$, nguyên tử $y \in B$ một phần tử $x \in A$ mà $y = f(x)$.

Ánh xạ ngược $f^{-1}: B \rightarrow A$ gọi là ánh xạ song ánh và ánh xạ song ánh thì có ánh xạ ngược.

2. Ánh xạ *ánh xạ* còn gọi là ‘ánh xạ 1-1’; ánh xạ *ánh xạ toàn ánh* còn gọi là ‘ánh xạ lên’ và ánh xạ *ánh xạ song ánh* còn gọi là ánh xạ ‘1-1’ và ‘lên’.

3. Ánh xạ $f: A \rightarrow B$ còn gọi là *ánh xạ hàm* từ A vào B . Khi các tập A, B là các tập con của tập số thực \mathbb{R} , thì các ánh xạ còn gọi là các hàm số.

Thí dụ 1.10.

a/. Gọi A là tập các sinh viên trong lớp, $B = \{0, 1, 2, \dots, 100\}$, phép toán f gán mỗi sinh viên với giá trị trong B là điểm thi môn tiếng Anh của sinh viên đó (thang điểm 100, không có

(i) f là một ánh xạ từ A vào B , vì với mọi sinh viên u có i m (thậm chí tính chất (i)), và một sinh viên chỉ có một i m duy nhất (thậm chí tính chất (ii) của ánh xạ).

b/. Phép tung ngược f^{-1} từ B vào A không phải là ánh xạ, vì có thể có nhiều giá trị trong B ứng với nhiều sinh viên cùng một giá trị i m (phản ví dụ tính chất (ii) của ánh xạ). Ngoài ra, có thể có những giá trị c trong B không có sinh viên nào có i m như vậy (phản ví dụ tính chất (i) của ánh xạ). Phép tung ngược phản ánh tính chất trong hai tính chất trên thì không phải là ánh xạ.

c/. Nếu g là tập các mã sinh viên của A , thì tập các mã sinh viên của B là $g^{-1}(A)$. Ta có ánh xạ ngược từ tập mã sinh viên B vào tập sinh viên A : $g^{-1}: B \rightarrow A$. Rõ ràng ánh xạ g^{-1} cũng là một song ánh.

Các bạn sinh viên có thể tìm thêm các ví dụ về các loại ánh xạ.

1.2 CÁC KHÁI NIỆM CƠ BẢN

1.2.1. Khái niệm tập mờ

Khái niệm 'Tập mờ' (Fuzzy Set) là mở rộng của khái niệm tập hợp cổ điển, nhằm đáp ứng nhu cầu biểu diễn những trạng thái không chính xác. Trong lý thuyết tập hợp cổ điển (Crisp set), quan hệ thành viên của các phần tử u trong tập A được ánh xạ giá trị theo kiểu nhị phân: mỗi phần tử u thuộc tập A hoặc không thuộc tập A . Như vậy, xem một phần tử u có là thành viên của tập A hay không, ta gán cho phần tử u giá trị 1 nếu phần tử u thuộc tập A , và giá trị 0 nếu nó không thuộc tập A , tức là ta có thể xây dựng một hàm thành viên (hay hàm thuộc) ánh xạ mỗi phần tử u thuộc tập A hay không:

$$\forall u \in U, \mu_A(u) = \begin{cases} 1 & \text{if } u \in A \\ 0 & \text{if } u \notin A \end{cases}$$

Rõ ràng, hàm thuộc μ_A xác định tập con cổ điển A trên tập U . Với μ_A chỉ nhận giá trị trong tập $\{0,1\}$.

Ngược lại, lý thuyết tập mờ cho phép ánh xạ giá trị nhiều mức khác nhau về khả năng một phần tử có thể thuộc về tập A . Ta có thể dùng một hàm thành viên (hàm thuộc) xác định các mức mà một phần tử u thuộc về tập A : $\forall u \in U, 0 \leq \mu_A(u) \leq 1$.

Chẳng hạn, xét về tham chiếu là các nhân viên trong 1 công ty, gọi A là tập 'nhân viên có mức lương từ 6 triệu đến 8 triệu đồng', thì A là tập 'rõ', gọi một nhân viên có mức lương S , mà $6000000 \leq S \leq 8000000$. Rõ ràng ai có lương 5.990.000 hay 8.010.000 là không thuộc tập A .

Nếu ta coi mức lương từ 6.000.000 trở lên là mức 'thu nhập cao', thì nhân viên có mức lương thấp hơn 6.000.000 vài chục ngàn đến vài trăm ngàn đồng vẫn có thể xem là thuộc tập 'nhân viên có thu nhập cao'. Tập A trên là tập rõ theo nghĩa cổ điển (tập rõ), còn tập B : 'nhân viên có thu nhập cao' là tập mờ, mỗi phần tử u thuộc tập B gán một giá trị $\mu_B(u)$ thuộc tập $[0,1]$ này, chẳng hạn một nhân viên có mức lương 6.800.000

có thu c vào t p B này là b ng 1 (ch c ch n là ng i có thu nh p cao), nh ng m t ng i có m c l ng 2.000.000 thì có th coi là thành viên c a t p này v i thu c r t th p, thu c s t ng d n v i nh ng ng i có m c l ng càng cao. Nh ng ng i có thu nh p d i 1.000.000 thì ch c ch n không th thu c t p B (m c là thành viên i v i t p B là b ng 0).

Ta có nh ngh a hình th c cho m t t p con m trên m t v tr tham chi u nh sau :

nh ngh a 1.8.

Cho U là m t v tr tham chi u, t p con m A trên U c xác nh b i hàm thu c μ_A , gán cho m i ph n t u c a U, m t giá tr $\mu_A(u)$, v i $0 \leq \mu_A(u) \leq 1$, ch m c mà ph n t u thu c v t p m A. Nói cách khác, t p con m A trên U c xác nh b i ánh x :

$$\mu_A : U \rightarrow [0, 1]$$

T p con m A trên U xác nh b i hàm thu c $\mu_A : U \rightarrow [0, 1]$ có th c bi u di n nh sau :

- V i U là t p r i r c các giá tr , $U = \{u_1, u_2, \dots, u_n\}$ t p m A trên U c bi u di n :

$$A = \{ \mu_A(u_1)/u_1, \mu_A(u_2)/u_2, \dots, \mu_A(u_n)/u_n \mid u_i \in U, i = 1, 2, \dots, n \}$$

- V i U là mi n không m c, t p m A trên U c bi u di n b ng ký pháp:

$$A = \int_U \sim_A(u) / u$$

Ký pháp trong cách bi u di n th hai này không liên quan gì n tích phân, ch có ngh a r ng v i m i ph n t u c a mi n v tr U (U là mi n liên t c ho c không m c) u c gán v i m t thu c c a u vào t p m A.

N u hàm $\mu_A(u)$ cho k t qu 0 i v i ph n t $u \in U$ thì ph n t ó không có trong t p ã cho, k t qu 1 thì ph n t ó hoàn toàn thu c t p ã cho. Các giá tr trong kho ng m t 0 n 1 c tr ng cho các ph n t m , t c là m c là thành viên c a ph n t ó i v i t p h p ã cho.

Tr ng h p c bi t, n u hàm $\mu_A(u)$ ch l y giá tr b ng 0 hay 1, t c là $\mu_A : U \rightarrow \{0, 1\}$, thì t p con m A là m t t p con c i n c a U. Nh v y, t p con c i n (t p rõ) là m t tr ng h p riêng c a t p con m .

Thí d 1.11. Xét t p U g m 8 c n h c ký hi u là $u_1, u_2, u_3, u_4, u_5, u_6, u_7$ và u_8 , m i c n h có s phòng t ng ng là 1, 2, ..., 8 phòng. G i A là t p h p g m các c n h “r ng”, B là t p h p g m các c n h “thích h p cho 4 ng i”. Ta xây d ng hàm thu c cho các t p m A và B nh sau:

$$\mu_A : \mu_A(u_3) = 0.4; \mu_A(u_4) = 0.5; \mu_A(u_5) = 0.6; \mu_A(u_6) = 0.8; \mu_A(u_7) = 0.9; \mu_A(u_8) = 1.0$$

$$\mu_B : \mu_B(u_3) = 0.4; \mu_B(u_4) = 1.0; \mu_B(u_5) = 0.7; \mu_B(u_6) = 0.5,$$

i v i các ph n t khác, các giá tr c a hàm thu c là b ng 0.

Nh v y có th bi u di n các t p m trên nh sau:

$$A = \{0.4/u_3; 0.5/u_4; 0.6/u_5; 0.8/u_6; 0.9/u_7; 1.0/u_8\}$$

$$B = \{0.4/u_3; 1.0/u_4; 0.7/u_5; 0.5/u_6\}.$$

N u g i C là t p các c n h có s phòng không quá 4 thì rõ ràng $C = \{u_1, u_2, u_3, u_4\}$ là m t t p con c i n (t p rõ) c a U, Tuy nhiên có th coi C là t p con m trên U v i hàm thu c μ_C nh sau:

$\mu_C(u_1) = 1.0; \mu_C(u_2) = 1.0; \mu_C(u_3) = 1.0; \mu_C(u_4) = 1.0, \mu_C(u_5) = \mu_C(u_6) = \mu_C(u_7) = \mu_C(u_8) = 0.$

Biểu đồ nC d i d ng t p con m trên U:

$$C = \{1.0/u_1; 1.0/u_2; 1.0/u_3; 1.0/u_4\}$$

Thu t ng “T p m ” là c d ch t “Fuzzy set”, v i m c ích phân bi t v i “T p rõ” (Crisp Set). Th c ra ph i dùng thu t ng “T p con m ” c a m t t p v tr nào ó. Tuy nhiên, cho g n ta có th dùng “T p m ” thay cho “T p con m ” mà không gây ra sai sót và hi u l m nào.

1.2.2 Các c tr ng c a t p m

Các c tr ng c a m t t p m A trên U, là nh ng thông tin mô t v các ph n t liên quan n t p m A, nh ng c tr ng này còn ch rõ s khác bi t c a t p m A, so v i nh ng t p con c i n khác c a U.

nh ngh a 1.9.

Giá c a t p m A (Support) là t p các ph n t có giá tr hàm thu c l n h n 0 trong t p m A, c ký hi u và xác nh nh sau:

$$\text{supp}(A) = \{u \mid u \in U \mid \mu_A(u) > 0\}$$

nh ngh a 1.10.

Chi u cao c a t p m A (Hight) là giá tr l n nh t mà hàm thu c có th l y trong t p m A, c ký hi u và xác nh nh sau:

$$h(A) = \sup\{\mu_A(u), u \in U\}$$

Chú ý r ng n u U là t p r i r c thì $h(A) = \max\{\mu_A(u), u \in U\}$

nh ngh a 1.11.

T p m A g i là chu n hóa n u chi u cao c a nó $h(A) = 1$

Nh v y t p m A trên U c g i là chu n hóa, n u ch c ch n có ít nh t 1 ph n t c a U là th t s thu c A.

nh ngh a 1.12

H t nhân c a t p m A (Kernel) là t p các ph n t có giá tr hàm thu c b ng 1, c ký hi u và xác nh nh sau:

$$\text{ker}(A) = \{u \mid u \in U \mid \mu_A(u) = 1\}$$

Nh v y, t p m A có nhân khác r ng khi và ch khi A là t p m chu n hóa.

nh ngh a 1.13.

L c l ng c a t p m A c ký hi u và xác nh nh sau:

$$|A| = \sum_{u \in U} \mu_A(u)$$

Chú ý rằng nếu $u \in A$ là tập rỗng thì $\mu_A(u) = 1$ và nếu u thuộc A , tập rỗng trên bảng số phần tử của A , trùng với những ngôi nhà cũ thì tập rỗng.

Định nghĩa 1.14

- nhất tập con của A (hay tập con của A) là tập các phần tử có giá trị hàm thuộc liên tục theo biến u , với $u \in [0, 1]$, ký hiệu u và định nghĩa như sau:

$$A = \{u \mid u \in U \mid \mu_A(u) \in \Gamma\}$$

Chú ý rằng α -nhất tập con của A là tập "rỗng", các phần tử của A hoàn toàn xác định.

Thí dụ 1.12. Xét tập A trong thí dụ 1.11:

$$A = \{0.4/u_3; 0.5/u_4; 0.6/u_5; 0.8/u_6; 0.9/u_7; 1.0/u_8\}$$

Giá trị, hỗ trợ, chi phí cao, tập con của tập A xác định như sau:

$$\text{supp}(A) = \{u_3, u_4, u_5, u_6, u_7, u_8\}$$

$$\text{ker}(A) = u_8$$

$$h(A) = 1.0$$

A là tập con chuẩn hóa, do có $h(A) = 1$.

Nhất tập con $\alpha = 0.5$ của tập A : $A_{0.5} = \{u_4, u_5, u_6, u_7, u_8\}$; $A_{0.9} = \{u_7, u_8\}$

1.2.3. Số đo và các tập con mờ

Khi U là một tập số thực R (hoặc là tập con của R), biểu diễn các giá trị bảng số như chi phí cao, khoảng cách, trọng lượng, tuổi tác, mức độ, nhiệt độ... thì các tập con mờ trên U biểu diễn các giá trị "mờ" như gần, xa, cao, thấp, nóng, lạnh, trẻ, già... Các tập con mờ trên R có hàm thuộc là hàm liên tục gọi là các tập con mờ liên tục, ký hiệu cho các "điểm mờ" trên tập số thực.

1.2.3.1 Tập con mờ liên tục

Định nghĩa 1.15.

- Một tập con mờ A trên tập số thực R là tập con liên tục nếu và chỉ nếu $a, b \in R$ và với mọi $\alpha \in [0, 1]$, hàm thuộc của A thỏa mãn:

$$\mu_A(\alpha a + (1 - \alpha)b) \geq \min\{\mu_A(a), \mu_A(b)\}$$

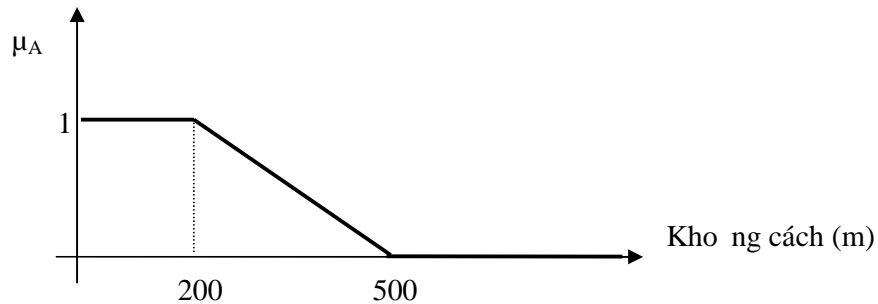
- Tập con mờ A trên tập số thực liên tục gọi là tập con mờ liên tục và chuẩn hóa.

Trong chuyên đề này, chúng ta chỉ nghiên cứu các tập con mờ trên trục tham chi phí là tập số thực R . Trong hình thức các trường hợp, khi trục tham chi phí là tập số thực R , ta có thể nghĩ đến khái niệm "tập con mờ" và "số đo".

Thí dụ 1.13. Xét tập H các ngôi nhà "gần bãi biển" thì tập A phân bố, thông thường ta có thể hiểu cách bãi biển 50m là gần, hay có thể cách bãi biển 200m vẫn là gần, trên 200m thì tính chất "gần bãi biển" sẽ ít dần đi, và từ 500m trở lên thì không còn coi là gần bãi biển nữa. Có thể biểu diễn những ngôi nhà trên bảng mờ tập H , nếu $g_i \in A$ là tập mờ khoảng cách gần bãi biển của các ngôi nhà "gần bãi biển" thì A sẽ là tập con mờ trên R , với hàm thuộc là:

$$\forall u \in R, \mu_A(u) = \begin{cases} 1 & \text{if } 0 < u \leq 200 \\ \frac{500-u}{300}, & \text{if } 200 < u < 500 \\ 0 & \text{if } u \geq 500 \end{cases}$$

thực nghiệm A trong thí dụ 1.13 như sau:



Hình 1.1

Hàm thuộc μ_A trên đây là một hàm liên tục, tập mờ A xác định bởi μ_A là tập mờ liên tục, A là tập mờ chuẩn hóa, và μ_A cũng là một hàm thuộc.

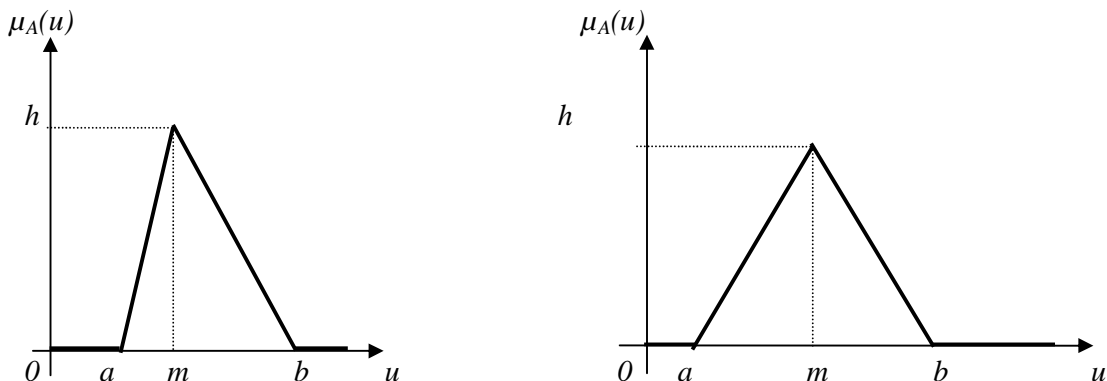
1.2.3.2 Các kiểu hàm thuộc cắt tập mờ

Kiểu cắt tập mờ phụ thuộc vào các kiểu hàm thuộc khác nhau. Sẽ có nhiều kiểu hàm thuộc khác nhau cùng xuất hiện. Đây là một số hàm thuộc tiêu biểu.

1. Tập mờ tam giác. Các tập mờ này xác định bởi hàm thuộc với 3 tham số là cận dưới a , cận trên b và giá trị trung bình (ng đỉnh tam giác), với $a < m < b$. Hàm thuộc này cũng là hàm thuộc tam giác, cũng là tích nhân của giá trị $b - m$ bằng giá trị $m - a$, hay $m = \frac{a+b}{2}$

$$\mu_A(u) = \begin{cases} 0 & \text{if } u \leq a, \text{ or } u \geq b \\ \frac{u-a}{m-a}, & \text{if } a < u < m \\ \frac{b-u}{b-m}, & \text{if } m < u < b \\ h & \text{if } u = m, \text{ với } h \leq 1 \end{cases}$$

thực nghiệm các hàm thuộc tam giác (không tích nhân và tích nhân) có dạng:

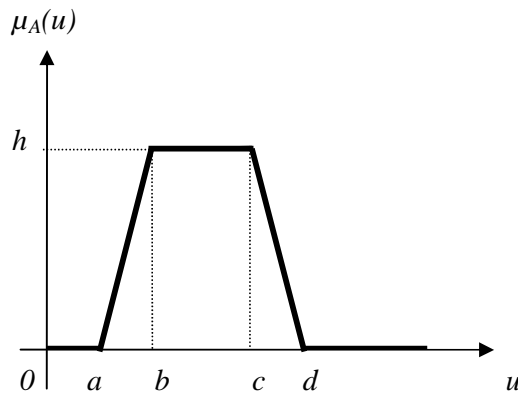


Hình 1.2 Các tập mờ tam giác.

2. Tập mờ hình thang. Hàm thuộc của tập mờ này gọi là hàm thuộc hình thang, xác định bởi bốn giá trị a, b, c, d theo công thức sau:

$$\mu_A(u) = \begin{cases} 0 & \text{if } u \leq a, \text{ or } u \geq d \\ \frac{u-a}{b-a}, & \text{if } a < u < b \\ \frac{d-u}{d-c}, & \text{if } c < u < d \\ h & \text{if } b \leq u \leq c, \text{ với } h \leq 1 \end{cases}$$

thì các hàm thuộc hình thang có dạng sau:

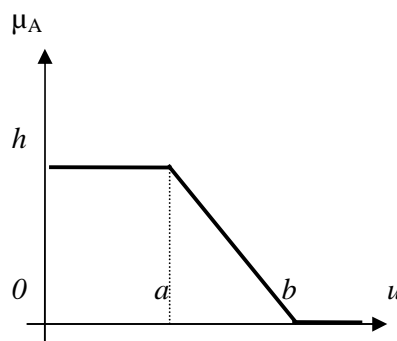


Hình 1.3. Tập mờ hình thang

3. Tập mờ L. Hàm thuộc của tập mờ này gọi là hàm thuộc L, các xác định như sau:

$$\mu_A(u) = \begin{cases} h & \text{if } u \leq a, \text{ với } h \leq 1 \\ \frac{b-u}{b-a}, & \text{if } a < u < b \\ 0 & \text{if } u \geq b \end{cases}$$

thì các hàm thuộc L có dạng sau:



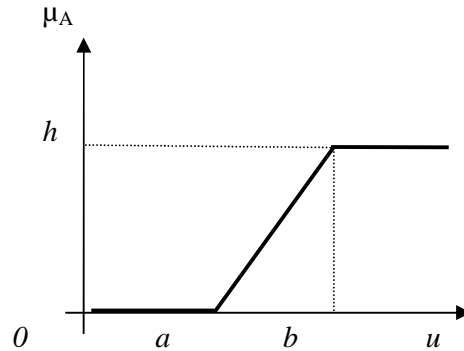
Hình 1.4 Tập mờ L

Hàm thuộc trong thí dụ 1.13 trên đây có dạng hàm thuộc L, với $a = 100, b = 500$.

4. Tập mờ Gamma tuyến tính (hay L trái). Hàm thuộc của tập mờ này gọi là hàm thuộc Gamma tuyến tính (hay hàm thuộc ‘L- trái’, có dạng ngược với hàm thuộc L), các xác định bởi hai tham số a và b theo công thức sau:

$$\tilde{\mu}_A(u) = \begin{cases} 0 & \text{if } u \leq a, \\ \frac{u-b}{b-a}, & \text{if } a < u < b \\ h & \text{if } u \geq b, \text{ với } h \leq 1 \end{cases}$$

thực a hàm thuộc gamma tùy n tính có d ng sau:

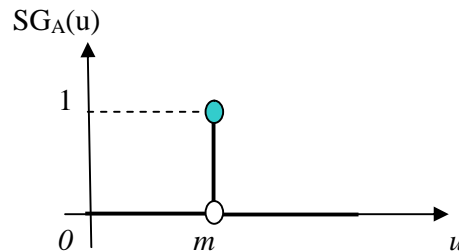


Hình 1.5 T p m Gamma tùy n tính.

5. Hàm thuộc Singleton. Đây là hàm thuộc cho tập A có úng m t ph n t $u = m$, có giá tr 0 t i t t c các i m trong t p v tr , ngo i tr t i i m m hàm có giá tr 1. Hàm thuộc Singleton c a A ký hi u và xác nh nh sau:

$$SG_A(u) = \begin{cases} 1 & \text{if } u = m \\ 0 & \text{if } u \neq m \end{cases}$$

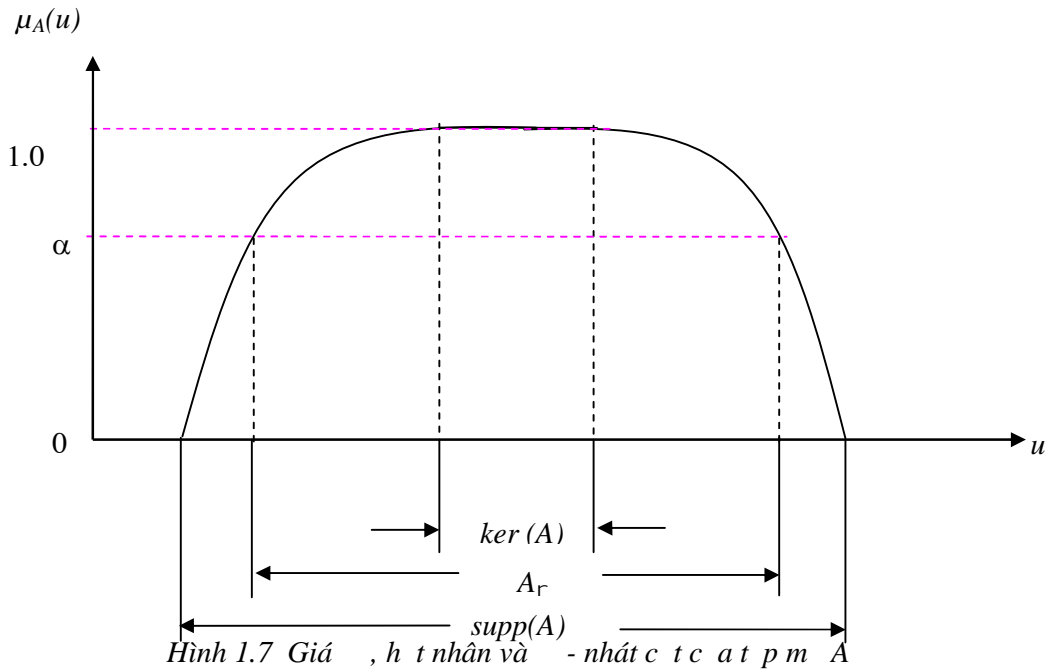
thực a hàm Singleton:



Hình 1.6 T p m Singleton.

Trong h u h t các tr ng h p ng d ng lý thuy t t p m thì v tr tham chi u là t p s th c R và các ki u c a hàm thuộc th ng g p các d ng trên, là nh ng hàm l i tùy n tính. Trong tr ng h p t ng quát, ta có hàm thuộc là các hàm l i t ng quát, có th tùy n tính ho c phi tùy n, các v n lý thuy t t p m d i ây u c trình bày v i nh ng hàm l i t ng quát.

Ch ng h n, khi u là các s th c, ta có th v th hàm thuộc μ_A cùng v i các c tr ng c a t p m A: giá , h t nhân, -nhất c t nh hình sau:



1.3 CÁC PHÉP TOÁN TRÊN T P M

Tổng hợp lý thuyết tập hợp, trên các tập mờ chúng ta khái niệm bên nhau, bao hàm nhau và một số phép toán như: phép hợp, phép giao, tích Descartes, các tập mờ, là sự mở rộng các phép toán thông thường trong lý thuyết tập hợp cổ điển.

1.3.1 So sánh các tập mờ

So sánh các tập mờ A, B trên cùng vũ trụ tham chiếu U, ta xem xét các hàm thuộc của nó.

Định nghĩa 1.16.

Cho A và B là hai tập mờ trên vũ trụ tham chiếu U và hai hàm thuộc tương ứng là μ_A và μ_B , khi đó ta có:

- Hai tập mờ A và B gọi là bằng nhau: ký hiệu $A = B$, nếu $\forall u \in U$ thì $\mu_A(u) = \mu_B(u)$.
- Tập mờ A chứa trong tập mờ B: ký hiệu $A \subseteq B$, nếu $\forall u \in U$ thì $\mu_A(u) \leq \mu_B(u)$.

Theo định nghĩa 1.3, ta thấy hai tập mờ là bằng nhau, khi mà phép nghịch đảo này cũng thuộc tập kia (vì cùng thuộc) và ngược lại. Vì vậy hoàn toàn tương đương khái niệm bên nhau của hai tập hợp cổ điển. Ngoài ra, tập mờ A là tập con của tập mờ B nếu một phần bất kỳ thuộc A thì cũng thuộc B (vì thuộc không thể phân thuộc cả phần đó và phần khác), vì vậy cũng tương đương với các tập hợp cổ điển.

1.3.2 Các phép toán trên các tập mờ

Công nghệ vi các tập hợp mờ, ta có các phép toán hợp, giao, lấy phần bù và tích De Morgan của các tập mờ. Các phép toán này cũng nghiên cứu qua các hàm thuộc của các tập mờ.

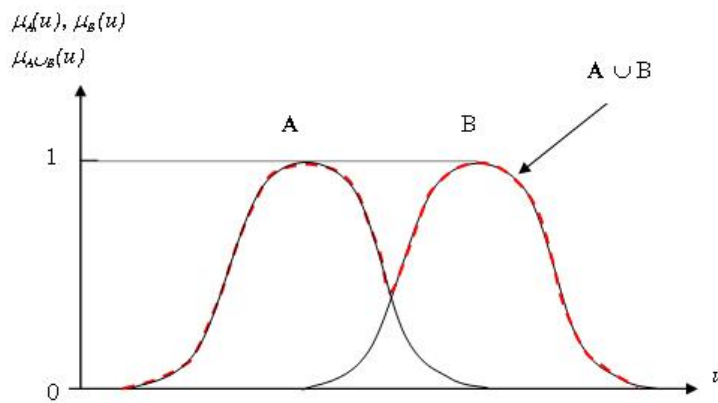
1.3.2.1 Phép hợp và phép giao của các tập mờ

Định nghĩa 1.17.

Hợp của hai tập mờ A và B trên U , ký hiệu $A \hat{\cup} B$, là một tập mờ trên U với hàm thuộc ký hiệu $\mu_{A \hat{\cup} B}(u)$ và xác định như sau:

$$\forall u \in U, \mu_{A \hat{\cup} B}(u) = \max\{\mu_A(u), \mu_B(u)\}$$

th hàm thuộc của tập mờ A, B và tập mờ $A \hat{\cup} B$ cho trong hình sau:



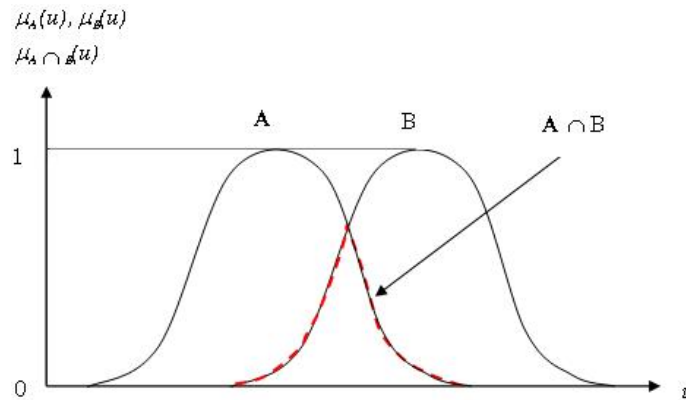
Hình 1.8 Hợp của hai tập mờ A và B

Định nghĩa 1.18.

Giao của hai tập mờ A và B trên U , ký hiệu $A \hat{\cap} B$, là một tập mờ trên U với hàm thuộc ký hiệu $\mu_{A \hat{\cap} B}(u)$ và xác định như sau:

$$\forall u \in U, \mu_{A \hat{\cap} B}(u) = \min\{\mu_A(u), \mu_B(u)\}$$

th hàm thuộc của tập mờ A, B và tập mờ $A \hat{\cap} B$ cho trong hình sau:



Hình 1.9 Giao của hai tập mờ A và B

Một số tính chất của phép hợp và phép giao các tập mờ:

1. Giao của hai tập mờ là một tập mờ, nghĩa là hai tập mờ thì chắc chắn là tập mờ.

2. Các tính chất giao hoán, kết hợp và phân bố của phép hợp và phép giao trong lý thuyết tập mờ cũng đúng với phép hợp, phép giao của các tập con mờ. Tập là U , A, B, C là các tập con mờ trên U , ta có các công thức sau:

- Giao hoán:

$$A \cup B = B \cup A$$

$$A \cap B = B \cap A$$

- Kết hợp:

$$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$$

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$$

- Phân bố:

$$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$$

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$$

Nói chung, những công thức tập mờ liên quan đến phép hợp và phép giao, thì cũng đúng với các tập con mờ, chẳng hạn: $A \cap B \subseteq A \subseteq A \cup B$, $A \cap U = A$, $A \cup U = U$, ...

1.3.2.2 Phép bù của tập mờ

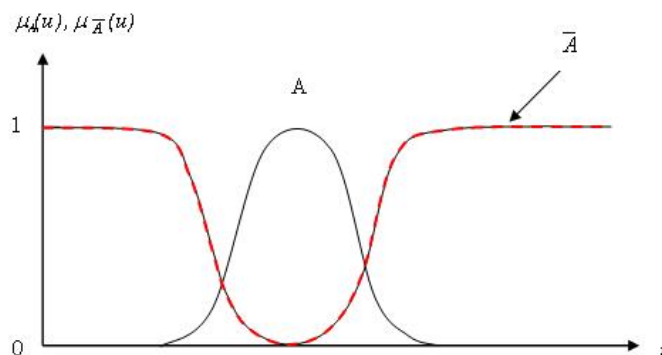
Trong tập mờ, phép bù của tập mờ chính là những phần không thuộc tập đó (trên cùng tập U). Với tập con mờ A trên U , phép bù của A , ký hiệu là \bar{A} , chính là những phần u thuộc U mà u không thuộc vào A càng nhiều. Nói cách khác, một phần tử càng ít có khả năng thuộc vào tập mờ A thì càng có nhiều khả năng thuộc vào phép bù \bar{A} , ngược lại \bar{A} càng là một tập con mờ trên U , và các tính chất như sau:

Định nghĩa 1.19.

Phép bù của tập mờ A , ký hiệu là \bar{A} là một tập con mờ trên U với hàm thuộc $\mu_{\bar{A}}(u)$ và xác định như sau:

$$\forall u \in U, \mu_{\bar{A}}(u) = 1 - \mu_A(u)$$

thì hàm thuộc của tập mờ A và tập mờ \bar{A} như sau:



Hình 1.10 Phép bù của tập mờ A

Một số tính chất của phép lấy phép bù các tập mờ:

1. Đối với các tập con khác nhau trên tập vũ trụ U , ta luôn có $A \cap \bar{A} = \emptyset$ và $A \cup \bar{A} = U$, nhưng đối với các tập con thì hai tính chất này nói chung không đúng, tức là nếu \bar{A} là phần bù của tập A trên U thì:

- $A \cap \bar{A} \neq \emptyset$, và
- $A \cup \bar{A} \neq U$.

Đây là điểm khác nhau quan trọng giữa các tập con khác nhau và các tập con.

2. Các tính chất khác đối với phần bù của tập con khác nhau ứng cho các tập con, tức là nếu A, B là các tập con trên U thì ta có:

- Một số tính chất về phần bù (phản ảnh):

$$\overline{\bar{A}} = A; \overline{U} = \emptyset; \overline{\emptyset} = U$$

- Các công thức De Morgan:

$$\overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B} \quad (1)$$

$$\overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B} \quad (2)$$

Thí dụ 1.14. Xét hai tập con A, B trong thí dụ 1.11:

A là tập hợp các con hươu “rừng”. $A = \{0.4/u_3; 0.5/u_4; 0.6/u_5; 0.8/u_6; 0.9/u_7; 1.0/u_8\}$

B là tập hợp các con hươu “thích hợp cho 4 ngựa”. $B = \{0.4/u_3; 1.0/u_4; 0.7/u_5; 0.5/u_6\}$

Khi đó ta có:

$A \cup B = \{\text{Các con hươu thích hợp cho 4 ngựa “hoàn hảo”}\}$

$$= \{0.4/u_3; 1.0/u_4; 0.7/u_5; 0.8/u_6; 0.9/u_7; 1.0/u_8\}$$

$A \cap B = \{\text{Các con hươu thích hợp cho 4 ngựa “vừa”}\}$

$$= \{0.4/u_3; 0.5/u_4; 0.6/u_5; 0.5/u_6\}$$

$\bar{A} = \{\text{Các con hươu không rừng}\}$

$$= \{0.6/u_3; 0.5/u_4; 0.4/u_5; 0.2/u_6; 0.1/u_7\}$$

$$A \cap \bar{A} = \{0.4/u_3; 0.5/u_4; 0.4/u_5; 0.2/u_6; 0.1/u_7\} \neq \emptyset$$

1.3.2.3 Tích Descartes của các tập con

Trong phần này ta nghiên cứu tích Descartes của 2 tập con A và B trên các vũ trụ tham chiếu U và V , giả sử U và V là rời nhau.

Định nghĩa 1.20.

Cho A và B là hai tập con có các hàm thuộc μ_A và μ_B trên các vũ trụ tham chiếu U và V , khi đó tích Descartes của A và B là một tập con ký hiệu là $A \times B$ trên vũ trụ tham chiếu $U \times V$, với hàm thuộc là $\mu_{A \times B}$ xác định như sau:

$$\exists (u, v) \in U \times V, \mu_{A \times B}(u, v) = \min\{\mu_A(u), \mu_B(v)\}$$

Trong phần này trong lý thuyết tập hợp cổ điển, ta có thể chứng minh định nghĩa tích Descartes cho tập con trên các vũ trụ tham chiếu rời nhau:

nh ngh a 1.21.

Tích Descartes của tập hợp A_1, A_2, \dots, A_k trên các v tr tham chi u U_1, U_2, \dots, U_k là m t t p con m ký hi u là $A_1 \hat{\wedge} A_2 \hat{\wedge} \dots \hat{\wedge} A_k$ trên v tr tham chi u $U_1 \hat{\wedge} U_2 \hat{\wedge} \dots \hat{\wedge} U_k$, v i hàm thu c là $\mu_{A_1 \hat{\wedge} A_2 \dots \hat{\wedge} A_k}$ c xác nh nh sau:

$$\exists u=(u_1, u_2, \dots, u_k) \in U_1 \hat{\wedge} U_2 \hat{\wedge} \dots \hat{\wedge} U_k, \mu_{A_1 \hat{\wedge} A_2 \dots \hat{\wedge} A_k}(u) = \min\{\mu_{A_1}(u_1), \mu_{A_2}(u_2), \dots, \mu_{A_k}(u_k)\}$$

D a trên các nh ngh a v tích Descartes của các t p con m , chúng ta s nghiên c u các quan h m trong các ph n sau.

Bài t p ch ng 1

1. Cho A, B, C là các t p con c i n c a t p v tr X, hãy ch ng minh các tính ch t sau:

- a/. $\overline{\overline{A}} = A; \overline{X} = \emptyset; \overline{\emptyset} = X$
- b/. $A \cup B = B \cup A; A \cap B = B \cap A$
- c/. $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C); (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$
- d/. $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C); A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
- e/. $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}; \overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$
- f/. $|A| + |B| = |A \cup B| + |A \cap B|$

2. Cho A, B là các t p con c i n c a t p v tr X. Có th dùng hàm thu c bi u di n các t p con A, B nh sau:

$$\forall x \in X, \sim_A(x) = \begin{cases} 1 & \text{if } x \in A \\ 0 & \text{if } x \notin A \end{cases} \text{ và } \forall x \in X, \sim_B(x) = \begin{cases} 1 & \text{if } x \in B \\ 0 & \text{if } x \notin B \end{cases}$$

Hãy xây d ng các hàm thu c bi u di n các t p $A \cup B; A \cap B$ và \overline{A} .

3. Cho A, B, C là các t p con c i n c a t p v tr X. Hãy dùng hàm thu c ch ng minh các công th c sau, b ng cách ch ra r ng v i m i công th c thì hàm thu c c a t p h p v trái b ng hàm thu c c a t p h p v ph i.

- a/. $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C); A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
- b/. $\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}; \overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$

4. V i nh ng tri th c cho trong thí d 1.13:

- a/. Hãy xây d ng và v th hàm thu c c a t p m B là kho ng cách n bãi bi n c a nh ng ngôi nhà ‘không g n bãi bi n’. Hàm thu c này có ph i là hàm l i không?
- b/. Hãy xây d ng và v th hàm thu c c a t p m C là kho ng cách n bãi bi n c a nh ng ngôi nhà cách bi n kho ng 300 n 400 m, ch p nh n sai s n 50 m.
- c/. Xác nh t p m ch kho ng cách c a nh ng ngôi nhà không g n bãi bi n, nh ng cách bãi bi n kho ng 300-400m.

5. Cho A là t p con m trên t p v tr U, ch ng minh r ng v i m i $\alpha, \alpha' \in [0, 1]$, n u $\alpha' \geq \alpha$ thì $A_\alpha \subseteq A_{\alpha'}$, v i A_α và $A_{\alpha'}$ là các nhất c t m c α và α' c a t p m A.

6. Cho A, B là các tập con mờ trên tập vũ trụ U , chứng minh rằng với mọi $\alpha \in [0, 1]$, nhất định $A_\alpha \subseteq A \cup B, A_\alpha \subseteq A \cap B$ thì luôn các tính chất sau:

a/. $(A \cup B)_\alpha = A_\alpha \cup B_\alpha$

b/. $(A \cap B)_\alpha = A_\alpha \cap B_\alpha$

c/. nếu $A \supseteq B$ thì $A_\alpha \supseteq B_\alpha$

7. Xét tập U gồm 5 người viên vào chức vụ quân nhân phân xưởng, $U = \{u_1, u_2, u_3, u_4, u_5\}$, họ làm việc theo hai tiêu chuẩn: A - trình độ kỹ thuật (mức lành nghề), và B - kinh nghiệm nghề nghiệp. Tập hợp có ý kiến đánh giá về mức độ phù hợp của các người viên về các tiêu chuẩn A và B như sau:

U	Tiêu chuẩn A	Tiêu chuẩn B
u_1	khá phù hợp	trung bình phù hợp
u_2	hoàn toàn phù hợp	khá phù hợp
u_3	trung bình phù hợp	hoàn toàn phù hợp
u_4	ít phù hợp	không phù hợp
u_5	trung bình phù hợp	trung bình phù hợp

Các mức độ phù hợp được xác định như sau:

- hoàn toàn phù hợp: mức độ phù hợp 1;
- trung bình phù hợp: mức độ phù hợp 0.8;
- khá phù hợp: mức độ phù hợp 0.6;
- trung bình phù hợp: mức độ phù hợp 0.4;
- ít phù hợp: mức độ phù hợp 0.2
- không phù hợp: mức độ phù hợp 0;

Giả sử A và B là các tập con mờ nhúng nhau dựa trên tiêu chuẩn A và B tương ứng. Vì thế dựa trên các tập con này.

- a/. Tìm tập con mờ của U như người viên thỏa ít nhất một trong hai tiêu chuẩn
- b/. Tìm các tập con mờ của U thỏa hai tiêu chuẩn.
- c/. Tìm các tập con mờ của U không thỏa tiêu chuẩn A .
- d/. Tìm nhất định α của tập mờ người viên thỏa cả 2 tiêu chuẩn, với $\alpha = 0.6$ và $\alpha = 0.8$.