

Вивчення теорії множин з використанням СКМ Mathematica

Деканов Станіслав Якович

кандидат фізико-математичних наук, доцент

Національний педагогічний університет імені М. П. Драгоманова

Анотація. Система Mathematica містить розвинуті засоби для роботи з множинами. У ній представлені такі основні числові множини як **Primes** (множина простих чисел), **Integers** (множина цілих чисел), **Rationals** (множина раціональних чисел), **Reals** (множина дійсних чисел), **Algebraics** (множина комплексних алгебраїчних чисел) і **Complexes** (множина комплексних чисел). Також є **FullRegion[n]** (множина \mathbf{R}^n), **EmptyRegion[n]** (порожня підмножина простору \mathbf{R}^n). Множини можна задавати, виконувати над ними операції, ілюструвати геометрично, використовувати їх при обчисленнях. Завдяки логічним операціям, або так званій булевій алгебрі, у Mathematica можна виконувати операції і над довільними абстрактними множинами.

Ключові слова: теорія множин, СКМ, Mathematica.

Найбільш відповідним до поняття скінченної множини типом даних є список. Його задають командами **List[a,b,...,c]** або **{a,b,...,c}**, де аргументи можуть бути будь-якими об'єктами, які розпізнаються системою. Слід мати на увазі, що список – це упорядкований набір елементів, і тому, наприклад, такі списки як **{1,2}**, **{2,1}**, **{1,1,2}** вважаються різними. У цьому є свої переваги. Разом з цим, якщо потрібно, можна дивитись на список як на множину, тобто не враховувати повторення елементів та їх порядок. Для вибору зі списку **A** елемента з номером **n** використовують команду **Part[A,n]** або скорочений її варіант **A[[n]]**. Для вибору зі списку **A** елементів з номерами від **m** до **n** використовують команду **Part[A,m;;n]** або скорочений її варіант **A[[m;;n]]**. Результат виводиться у вигляді нового списку. Для вибору зі списку **A** елементів **x**, які задовольняють певний критерій **P[x]**, використовують команду **Select[A,P[#]&]**. Якщо потрібно знайти множину **W** всіх підписків заданого списку **D**, використовують команду **Subsets[D]**. При цьому зберігається порядок елементів і їх повторюваність. Зазначимо, що список з повторюваними елементами трактується не як звичайна множина. Для того щоб перетворити список на множину, потрібно вилучити елементи, які повторюються. Це можна зробити за командами **DeleteDuplicates[D]** або **Union[D]**. При цьому остання з команд ще й відсортовує отриманий список.

Над списками можна виконувати множинні операції: перевіряти належність елемента до списку, включення одного списку в інший, рівність двох списків як множин, знаходити об'єднання, переріз і різницю двох списків та ін.

Належність елемента **x** до списку **A** перевіряють командою **MemberQ[A,x]**. Значенням цієї команди є **True** (так, твердження істинне) чи **False** (ні, твердження хибне). Закінчення “**Q**” у командах означає **Question** (запитання).

Об'єднання, переріз і різницю списків **A** та **B** знаходять відповідно за командами **Union[A,B]**, **Intersection[A,B]**, **Complement[A,B]**. При цьому списки трактуються як множини і в результаті виводяться відсортовані списки без повторюваних елементів. Включення списку **B** у список **A** (у розумінні включення множин), тобто умову $A \supset B$, перевіряють командою **SubsetQ[A,B]** або **ContainsAll[A,B]**.

Список $A = \{y_1, y_2, \dots, y_n\}$ з числовими значеннями можна зобразити графічно у вигляді точок $M_k(k, y_k)$, $k \in 1, n$, що лежать на площині. Для цього призначена команда **ListPlot[A]**.

Перейдемо до так званих областей, або регіонів (**Regions**), які є підмножинами просторів \mathbf{R}^1 , \mathbf{R}^2 , Область **A** у просторі \mathbf{R}^n задають так: **A=ImplicitRegion[P[x],{x}]**, де **P[x]** – сукупність або система нерівностей. Для перевірки належності точки **x** множині **A** використовують команди **Element[{x},A]** або **RegionMember[A,{x}]**. Над множинами **A**, **B** типу **Region** можна виконувати операції об'єднання, перерізу та різниці за командами **RegionUnion[A,B]**, **RegionIntersection[A,B]** і **RegionDifference[A,B]** відповідно.

Для зображення лінійної множини $A \subset [a;b]$, що визначається умовою $P[x]$, використовують команду `NumberLinePlot[P[x],{x,a,b}]`. Для створення графічного зображення області $A \subset \mathbb{R}^2$ призначена команда `RegionPlot[A]`.

Включення $A \supset B$ перевіряють за командою `RegionWithin[A,B]`. За цією ж командою можна також знаходити умови включення множин.

У системі Mathematica можна оперувати з конкретними множинами, застосовуючи логічні операції. Для перевірки правильності логічних формул використовують команди `TautologyQ` або `LogicalExpand`. Останню з них використовують також для спрощування логічних тверджень. Так, для перевірки правильності формули $(A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cap C)$ достатньо виконати команду

```
In[1]:= TautologyQ[(a&&b)||c<=>(a||c)&&(b||c)]
Out[1]= True
```

Як відомо, одним із методів доведення тверджень є складання таблиць істинності. Цей метод має ефективну реалізацію у середовищі Mathematica. Так, повертаючись до доведення попередньої формули, складемо таблиці істинності її лівої і правої частин:

```
In[2]:= Prepend[Boole[BooleTable[{a,b,c,a&&b,(a&&b)||c},{a,b,c}],{" a "," b "," c ",
" a∧b ","(a∧b)∨c","a∨c","b∨c","(a∨c)∧(b∨c)"}]/Grid[#,Frame->All]&
```

a	b	c	a∧b	(a∧b)∨c	a∨c	b∨c	(a∨c)∧(b∨c)
1	1	1	1	1	1	1	1
1	1	0	1	1	1	1	1
1	0	1	0	1	1	1	1
1	0	0	0	0	1	0	0
0	1	1	0	1	1	1	1
0	1	0	0	0	0	1	0
0	0	1	0	1	1	1	1
0	0	0	0	0	0	0	0

```
Out[2]=
```

Окрім простих логічних операцій Mathematica підтримує логіку предикатів, тобто операції над висловленнями зі змінними, до яких можуть входити логічні квантори \forall та \exists . Квантору \forall відповідає команда `ForAll`, а квантору \exists – команда `Exists`. Для спрощування тверджень з кванторами служать команди `Resolve`, `Solve` або `Reduce`.

Використовуючи квантори, можна виконувати операції не тільки над скінченною кількістю множин, а й над нескінченною. Ось як, наприклад, можна знайти об'єднання

$$A = \bigcup_{n \geq 1} E_n \text{ і переріз } B = \bigcap_{n \geq 1} E_n \text{ піввідрізків } E_n = \left[\frac{2-3n}{n+1}; \frac{n^2+1}{n^2+n+1} \right), n \in [1; +\infty).$$

```
In[1]:= A=Exists[n,n>=1,(2-3n)/(n+1)<=x<(n^2+2)/(n^2+n+1)];
In[2]:= Resolve[A]
Out[2]= -3 < x < 1
In[3]:= B=ForAll[n,n>=1,(2-3n)/(n+1)<=x<(n^2+2)/(n^2+n+1)];
In[4]:= Resolve[B]
Out[4]= -1/2 <= x < 2/3 (3 - sqrt(3))
```

Отже, $A = (-3; 1)$, $B = \left[-\frac{1}{2}; \frac{2}{3}(3 - \sqrt{3}) \right)$. Зауважимо, що множини E_n проіндексовані дійсним параметром n . Якщо накласти умову $n \in \mathbb{Z}$, то відповідь не вдасться отримати цим способом.

Висновки. Проведене дослідження показує ефективність і доцільність використання СКМ Mathematica під час вивчення теорії множин в курсі математичного аналізу. Це сприяє підвищенню інтересу до навчання і кращому розумінню матеріалу.

Список використаних джерел

1. Дьяконов В. П. Mathematica 5/6/7. Полное руководство. – М.: ДМК Пресс, 2010. – 624 с.
2. <http://www.wolfram.com/> (сайт компанії Wolfram Research)