符号约定等

符号约定部分不一定是考试时候允许使用的!

- 对于集合A, |A|表示集合的元素数量或者说大小
- $\mathcal{P}(A)$ 为A的幂集,另外幂集也可以使用 2^A 来表示
- 这里包括了关系部分的基础内容

集合论基础

一些概念

空集的理解

对于空集∅

当出现 $\emptyset \in A$ 时,表示集合A里有一个元素是空集,比如 $A = \{\emptyset, \{B\}, C\}$

当出现 $\varnothing \subseteq A$ 时,表示集合A有子集 \varnothing ,但集合A里面不一定有 \varnothing 这个元素

有序对、笛卡尔积、二元关系的理解

有序对: 就是两个元素构成的对,注意这里的两个元素本身可以是集合,比如< \varnothing , $\{A\}$ >就是一个有序对

笛卡尔积:一个在集合上的运算,得到的是一个由有序对构成的集合

二元关系: **一个集合**,并且这个集合**要么是空集**,要么元素只有有序对

对于集合 $A\times B$ (别忘了这是一个集合),它的任何一个子集都可以被称为从A到B的二元关系注意这与函数上要求dom f=A不同,这里的关系的元素的首项可以不包括A里面的某个元素特别的,如果A=B,那么它的任何一个子集就可以被称为A上的二元关系

由二元关系和笛卡尔积的定义可以知:对于两个集合A和B,其上任何一个的二元关系一定是 $\mathcal{P}(A\times B)$ 的一个元素(这个很重要),因此可以得知定义在A到B的二元关系的数量为: $|\mathcal{P}(A\times B)|=2^{|A\times B|}=2^{|A|*|B|}$

由于笛卡尔积里的有序对可以看作两个集合元素的有顺序结合,所以有时候可以通过笛卡尔积判断集合 的关系,但是一定要注意**特判空集**

逻辑与集合的关系

逻辑和集合是有关系的

首先集合命题之间的转换就是利用的逻辑,比如 $A\subseteq B\Leftrightarrow A-B=\varnothing$ (注意 $A\subseteq B$ 和 $A-B=\varnothing$ 是 两个命题)

另外在判断集合相等的时候也可以使用逻辑的方式,比如 $A \cup B$ 可以表示成 $x \in A \cup B$,进而推导两个集合的相等关系(具体见"集合运算到逻辑运算的转换和应用")

集合恒等式

大多数来自课本P100-101,基本和逻辑的类似,这里摘几个包括了几个定义

一般集合的恒等式

公式名	内容
补交转换律	$A-B=A\cap \overline{B}$
德摩根律	$A - (B \cup C) = (A - B) \cap (A - C)$ $A - (B \cap C) = (A - B) \cup (A - C)$
对称差集定义	$A\oplus B=(A-B)\cup (B-A)$ 可以和"异或"类比, $A\oplus B$ 里只有 A 独有或者 B 独有的元素
对称差集的交换律	$A\oplus B=B\oplus A$ 实际上 \cup , \cap 也具有交换律
对称差集的结合律	$(A\oplus B)\oplus C=A\oplus (B\oplus C)$ 实际上 \cup , \cap 也具有结合律
对称差的自反性	$A\oplus A=arnothing$ 类比异或,对称差也有自反性
广义交定义	对于集合 $A=\{A_1,A_2,\cdots,A_n\},\ \cap A=A_1\cap A_2\cap\cdots A_n$ 于剑班上没说这个(可能不会考)

笛卡尔积的恒等式

公式名	内容
笛卡尔积的分配律	$A imes (B \cup C) = (A imes B) \cup (A imes C)$ $(B \cup C) imes A = (B imes A) \cup (C imes A)$ $A imes (B \cap C) = (A imes B) \cap (A imes C)$ $(B \cap C) imes A = (B imes A) \cap (C imes A)$ 注意: 交并运算对笛卡尔积没有分配律
笛卡尔积对空集的运算	A imesarnothing=arnothing, arnothing imes A=arnothing

再强调一遍,**交并运算对笛卡尔积没有分配律**,比如 $A \cup (B \times C) = (A \cup B) \times (A \times C)$ 是不对的!

集合运算的重要命题

注意,恒等式和命题是不同的,恒等式表示的是两个集合相等,命题表示一种推理关系

一般集合的重要命题

主要来自课本P102

公式	解释
$A\cap B\subseteq A, A\cap B\subseteq B$	两个集合的交集一定是它们的一个子集
$A\subseteq A\cup B, B\subseteq A\cup B$	一个集合一定是其与另一个集合的并的子集
$A-B\subseteq A$	一个集合与另一个集合的差一定是自身的子集
$A \cup B = B \Leftrightarrow A \subseteq B \Leftrightarrow A \cap B = A \Leftrightarrow A - B = \emptyset$	提供证明集合包含关系的新方法 可以使用Venn图理解
$A\oplus B=A\oplus C\Rightarrow B=C$	可以通过两边左侧同时 $\oplus A$,再使用结合律证明(课本P103) 其实这个反向应该也是对的,但是似乎书上没说
$A=B\Rightarrow A\cap C=B\cap C$	这个不是可逆的!

笛卡尔积的重要命题

 $A \times B = \varnothing \Leftrightarrow A = \varnothing \ \lor \ B = \varnothing$

公式	解释
在 $C \neq \varnothing$ 时 $A \times C \subseteq B \times C \Leftrightarrow A \subseteq B$ $C \times A \subseteq C \times B \Leftrightarrow A \subseteq B$	笛卡尔积下蕴含关系的不变性
当 A,B,C,D 均非空时 $A\subseteq C\ \land\ B\subseteq D\Leftrightarrow A imes B\subseteq C imes D$	可以理解成:两对蕴含集合对一一笛卡尔积的结果还是蕴含的
$A\subseteq C \ \land \ B\subseteq D \Rightarrow A\times B\subseteq C\times D$	上式的前提去掉后就是一个单向的结论

集合运算到逻辑运算的转换与应用

简单集合的转换

在证明命题(比如 $A-B\subseteq A$)、证明集合命题之间的推导关系(比如 $A\cup B=B\Rightarrow A\subseteq B$)、或者证明集合相等(比如 $A-(B\cup C)=(A-B)\cup (A-C)$)时,可以将集合运算转换到逻辑运算来推导/证明

基本的范式: (摘自课本P101)

欲证P=Q,即证: $P\subseteq Q \land Q\subseteq P$ 为真

也就是证对于 $\forall x$,有: $x \in P \Rightarrow x \in Q$ 以及 $x \in Q \Rightarrow x \in P$

而对于恒等式可以将两个方向结合起来,也就是 $x \in P \Leftrightarrow x \in Q$

注意这里都是针对 $\forall x$,并且不可以写类似 " $A\cup B$ 得到 $\forall x(x\in A\cup B)$ " 的语句,并且整个证明过程的变量应当是统一的

正确的写法是: (以证明P = Q为例)

对 $\forall x$,有

 $x \in P \Leftrightarrow \cdots \Leftrightarrow x \in Q$

具体见后例

这里注意下,中间不一定都要使用逻辑语言,可以加上一些集合变换

下面写的都是一些常见的等价互换,针对的都是 $\forall x$

集合语言	逻辑语言
$A\subseteq B$	$x\in A\Rightarrow x\in B$ 特别的,如果这个语句本身是需要被证明的对象,比如 $f(C,D)\Rightarrow A\subseteq B$ 那么它也可以等价成 $x\in A\to x\in B$
A = B	$x\in A\Rightarrow x\in B$ 并且 $x\in B\Rightarrow x\in A$ 或者 $x\in A\Leftrightarrow x\in B$ 特别的,如果如果这个语句本身是需要被证明的对象,那么可以等价成 $x\in A\leftrightarrow x\in B$
$A\cap B$	$x \in A \cap B \Leftrightarrow x \in A \ \land \ x \in B$
$A \cup B$	$x \in A \cup B \Leftrightarrow x \in A \ \lor \ x \in B$
A - B	$x \in A - B \Leftrightarrow x \in A \ \land \ x ot\in B$
$A \oplus B$	$x \in (A-B) \cup (B-A)$,后续自己推
A=arnothing	x otin A

举例

证明命题时的转换

证明: $A - B \subseteq A$

证: 对 $\forall x$

 $x \in A - B \Leftrightarrow x \in A \cap \sim B$ $\Leftrightarrow x \in A \land x \in \sim B$ $\Rightarrow x \in A$

证毕

证明命题之间的推导关系

证明: $A \cup B = B \Rightarrow A \subseteq B$

证: 对 $\forall x$

 $x \in A \Rightarrow x \in A \ \lor \ x \in B \Leftrightarrow x \in \left(A \cup B\right) \overset{A \cup B = B}{\Leftrightarrow} x \in B$

即 $x \in A \Rightarrow x \in B$

证明集合相等

证明: $A \cap E = A$

证: 对 $\forall x$

 $x \in (A \cap E) \Leftrightarrow x \in A \land x \in E \Leftrightarrow x \in A$

注意

实际上一般来说能用集合语言证就用集合语言、逻辑语言证明是很复杂的、建议用在基础式子上

没有涉及的部分

注意, 鸽巢原理和包容排斥原理要会用! 考试会考!

以下内容待补充例题,现在的特别乱,不建议 看!

证明题的思路总结

上面其实已经说到了很多使用集合转逻辑证明的方法,下面做一些总结 不过还是那句话,能用集合关系用集合的,毕竟逻辑的挺麻烦的证起来 另外做一个抽象约定:

 S_1,S_2 表示不同的集合,比如 $S_1=A\cup B$ 、 $S_2=A\cap B$,但是S里不会出现 \subseteq ,=等符号 F_1,F_2 表示不同的命题,比如 $F_1:A\cup B=A$ 、 $F_2:A\subseteq B$

对于 $S_1 = S_2$ 的类型

- 证 $S_1 \subseteq S_2$ 和 $S_2 \subseteq S_1$
- 使用互等,即 $S_1 = \cdots = S_2$
- 使用逻辑, 即 $x \in S_1 \Leftrightarrow x \in S_2$

简单的使用最后一种,而且最好也用集合的内容化简

对于 $S_1 = S_2 \Leftrightarrow F_1$

- 用逻辑: $S_1 \leftrightarrow S_2 \Leftrightarrow F_1$,但是这样其麻烦,不建议(当然我觉得大多数人也不知道这个方法)
- 证互推: 即证 $S_1=S_2\Rightarrow F_1$ 和 $F_1\Rightarrow S_1=S_2$,注意这两个式子**可以看作一个推理的过程**,所以不需要真的就从 $S_1=S_2$ 开始推起来

另外,证 $S_1=S_2$ 可以使用 $x\in S_1\Leftrightarrow x\in S_2$ 来证

以及可以直接从 $S_1 = S_2$ 开始推

举个例子: $A - B = B - A \Leftrightarrow A = B$

先证左推右: $A-B=B-A\Leftrightarrow A\cap\sim B=B\cap\sim A$,之后可以两边同时交A,B,得到:

 $A-B=\varnothing, B-A=\varnothing,$ 也就是 $A\subseteq B, B\subseteq A,$ 从而A=B

再证右推左: A = B, 且 $A - B = A - B \Leftrightarrow A - B = B - A$ (直接互换)

得证

对于 $S_1 \subseteq S_2 \Rightarrow F_1$

- 用逻辑: $x \in S_1 \to x \in S_2 \Rightarrow xF_1$, 右边指用x表示的 F_1 关系, 不过还是一样, 不推荐
- 直接推,注意 $S_1\subseteq S_2$ 也可以写成 $x\in S_1\to x\in S_2$,也可以之后使用逻辑证

举个例子: $A \subseteq B \Leftrightarrow A - B = \emptyset$

对 $\forall x$

看成一个推理的过程,前提是 $x \in A \rightarrow x \in B$,结论是 $x \notin A \cap \sim B$

 $x \in A \to x \in B \Leftrightarrow \neg x \in A \lor x \in B \Leftrightarrow \cdots \Leftrightarrow x \notin A \cap \sim B$

对于 $S_1 \subseteq S_2$

- 使用逻辑证 $x \in S_1 \rightarrow x \in S_2$
- 集合关系证明 $S_1 \subseteq \cdots = \cdots S_2$

小总结

这块其实特别乱,因为这块于剑老师布置的作业也很少,没有办法总结大量经验,但是可以确定的是

- 分清集合和命题: A = B、 $A \subseteq B$ 是命题, $A \cup B$ 是集合
- 注意诸如 $F_1 \Rightarrow F_2$ 是一个推理的过程,推理过程中可以使用各种方法,比如逻辑集合转换、集合恒等式、常见集合命题来做

一些遗留问题

• 欲证 $A\Rightarrow B\subseteq C$,可不可以用逻辑语言如下证? 对 $\forall x$,

$$x \in A \Rightarrow \cdots \Rightarrow x \in B \rightarrow x \in C$$

答案: 可以

• $A \oplus B = A \oplus C \Leftarrow B = C$ 正确吗?

我觉得正确