

Полумодулярные решетки

Условие Жордана-Дедекинда

Решеткой называется алгебра L с двумя бинарными операциями \wedge и \vee такими, что для любых $a, b, c \in L$

$$1) a \wedge a = a,$$

$$1') a \vee a = a,$$

$$2) a \wedge b = b \wedge a,$$

$$2') a \vee b = b \vee a,$$

$$3) a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c,$$

$$3') a \vee (b \vee c) = (a \vee b) \vee c,$$

$$4) a \wedge (a \vee b) = a,$$

$$4') a \vee (a \wedge b) = a.$$

В решетке L можно ввести отношение частичного порядка \leq , полагая для $a, b \in L$

$$a \leq b \Leftrightarrow a \wedge b = a.$$

Отметим, что $a \wedge b$ и $a \vee b$ являются соответственно точной нижней и точной верхней границами для элементов a и b относительно \leq , т.е. L, \leq - решеточно упорядоченное множество.

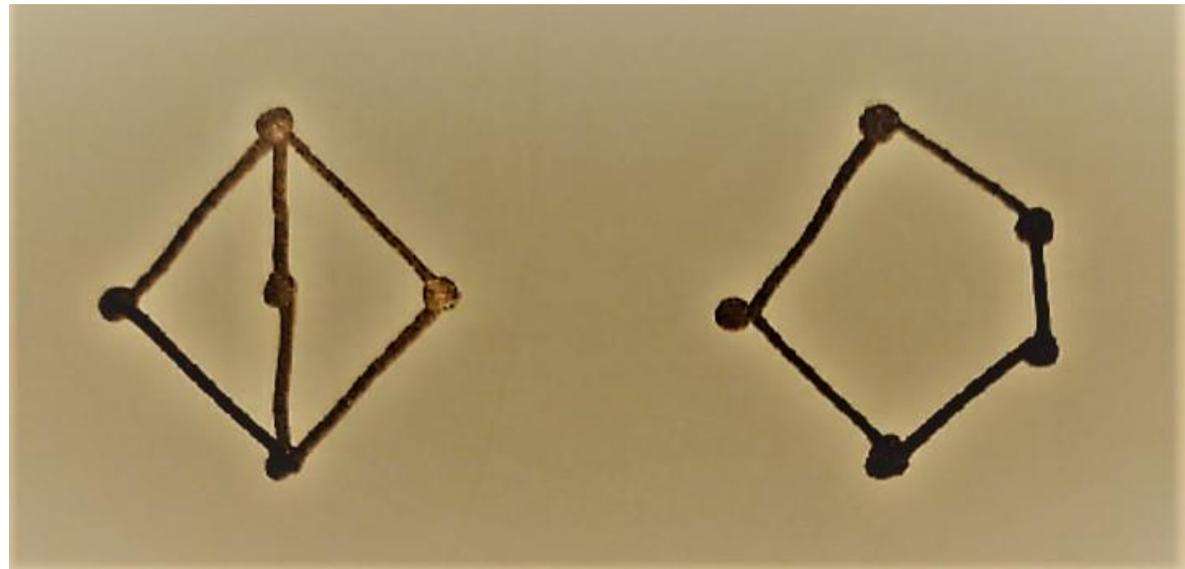
Решетка L, \wedge, \vee *дистрибутивна*, если для любых $a, b, c \in L$ выполняется

$$a \wedge (b \vee c) = (a \wedge b) \vee (a \wedge c)$$

или, что эквивалентно, для любых $a, b, c \in L$ выполняется

$$a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c).$$

Решетка L, \wedge, \vee дистрибутивна iff, когда она не содержит бриллиантов и пентагонов в качестве подрешеток.



Решетка L, \wedge, \vee *модулярна*, если для любых $a, b, c \in L$ выполняется

$$a \geq b \rightarrow a \wedge (b \vee c) = b \vee (a \wedge c).$$

Решетка L, \wedge, \vee модулярна iff, когда она не содержит пентагонов в качестве подрешеток.

Модулярность – это ослабленная дистрибутивность: для любых $a, b, c \in L$ выполняется

$$a \sigma b \rightarrow a \odot (b \oplus c) = (a \odot b) \oplus (a \odot c),$$

где σ – отношение сравнимости в L , \odot - любая из операций \wedge или \vee , \oplus - операция \wedge или \vee , отличная от \odot .

Для произвольного векторного пространства V над телом F решетка $\text{Sub } V$ модулярна.

Пусть L – решетка, $a, b \in L$ и $a \leq b$. Подрешетка

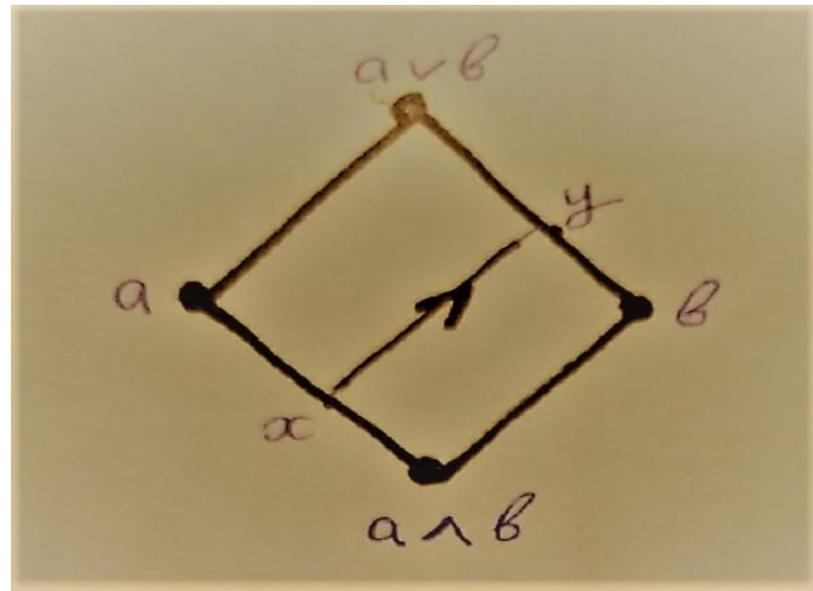
$$[a, b] \stackrel{\text{def}}{=} \{x \in L \mid a \leq x \leq b\}$$

называется *интервалом* решетки L .

Лемма 1. Для любых элементов a и b модулярной решетки L интервалы

$$[a \wedge b, a] \text{ и } [b, a \vee b]$$

изоморфны.



Доказательство. Определим отображение ϕ

из $[a \wedge b, a]$ в $[b, a \vee b]$

и отображение ψ

из $[b, a \vee b]$ в $[a \wedge b, a]$,

полагая

$$\phi(x) = x \vee b \quad (x \in [a \wedge b, a]),$$

$$\psi(y) = y \wedge a \quad (y \in [b, a \vee b]).$$

Заметим, что

$$a \wedge b \leq x \leq a \Rightarrow b = (a \wedge b) \vee b \leq \phi(x) \leq a \vee b$$

и

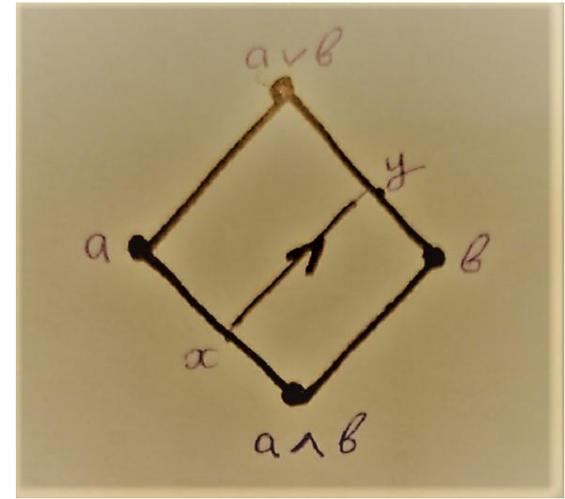
$$b \leq y \leq a \vee b \Rightarrow a \wedge b \leq \psi(y) \leq a \wedge (a \vee b) = a.$$

Далее, для любого $x \in [a \wedge b, a]$ выполняется

$$\psi\phi(x) = (x \vee b) \wedge a = x \vee (a \wedge b) = x,$$

т. е. $\psi\phi$ тождественно на $[a \wedge b, a]$ и, аналогично, $\phi\psi$ тождественно на $[b, a \vee b]$.

Следовательно, ϕ и ψ — две взаимно обратные биекции.



Кроме того, ϕ и ψ сохраняют отношение \leq :

$$x_1 \leq x_2 \Rightarrow \phi(x_1) \leq \phi(x_2),$$

$$y_1 \leq y_2 \Rightarrow \psi(y_1) \leq \psi(y_2)$$

Для любых $x_1, x_2 \in [a \wedge b, a]$ и $y_1, y_2 \in [b, a \vee b]$.

Отсюда следует, что ϕ — изоморфизм подрешетки $[a \wedge b, a]$ на подрешетку $[b, a \vee b]$.

Лемма 1 доказана.

Через $<\cdot$ будем обозначать **отношение покрытия** в решетке L , т.е. мы полагаем

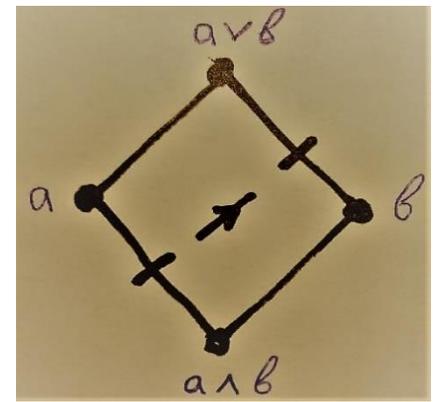
$$a <\cdot b,$$

если $a < b$ и интервал $[a, b]$ двухэлементен.

Решетка L называется *полумодулярной (вверх)*, если

$$a \wedge b < \cdot a \Rightarrow b < \cdot a \vee b$$

для любых $a, b \in L$.



В силу леммы 1 любая модулярная решетка полумодулярна.

В частности решетка $\text{Sub } V$ подпространств любого векторного пространства V над телом F полумодулярна.

Будем говорить, что решетка L , в которой все цепи конечны, удовлетворяет **условию Жордана–Дедекинда**, если для любых элементов $a, b \in L$ таких, что $a < b$, все максимальные (a, b) -цепи в L имеют одинаковую длину, т. е. всегда из условий

$$a = u_0 < \cdot u_1 < \cdot \dots < \cdot u_m = b \text{ и } a = v_0 < \cdot v_1 < \cdot \dots < \cdot v_n = b$$

вытекает $m = n$.

Теорема 1. *Любая полумодулярная решетка, в которой все цепи конечны, удовлетворяет условию Жордана–Дедекинда.*

Камилл Жордан (1838 - 1922), Рихард Дедекинд (1831 - 1916)

Доказательство. Будем доказывать следующее утверждение:

Для любых $a, b \in L$ таких, что $a < b$, если какая-либо максимальная (a, b) -цепь имеет длину m , то любая максимальная (a, b) -цепь имеет длину m .

При $m = 1$ имеем $a < b$ и утверждение очевидно.

Пусть утверждение верно для любого интервала, имеющего максимальную цепь длины меньшей m , и $m \geq 2$. Рассмотрим две максимальные (a, b) -цепи:

$$a = u_0 < u_1 < \dots < u_m = b \text{ и } a = v_0 < v_1 < \dots < v_n = b.$$

В силу предположения индукции мы можем считать, что $n \geq m$. Если $u_1 = v_1$, то, применяя предположение индукции к интервалу $[u_1, b]$, получаем $m - 1 = n - 1$, т.е. $m = n$.

Пусть $u_1 \neq v_1$. В силу полумодулярности выполняется $u_1, v_1 < u_1 \vee v_1$. Любая максимальная (u_1, b) -цепь по предположению индукции имеет длину $m - 1$. Следовательно, любая максимальная $(u_1 \vee v_1, b)$ -цепь имеет длину $m - 2$. Отсюда следует, что любая максимальная (v_1, b) -цепь имеет длину $m - 1$. Тогда $m - 1 = n - 1$, т.е. опять имеем $m = n$ и теорема доказана.



Далее под отношением $\leq \cdot$ на решетке L будем понимать объединение отношения покрытия $< \cdot$ и отношения равенства $=$.

В дальнейшем мы будем рассматривать решетки, обладающие наименьшим элементом, который будем называть *нулем* и будем обозначать через 0 . *Атомом* будем называть элемент решетки, покрывающий ее наименьший элемент 0 .

Лемма 2. Пусть L — полумодулярная решетка с нулем 0 . Тогда

1) для любых $u, v, w \in L$ выполняется

$$u < \cdot v \rightarrow u \vee w \leq \cdot v \vee w,$$

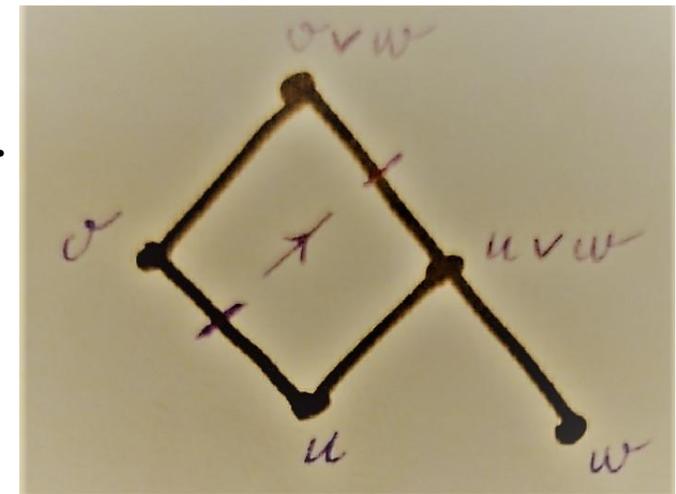
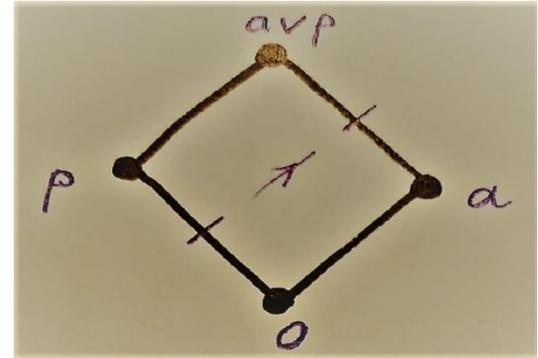
2) для любого $a \in L$ и атома p , не лежащего под a , выполняется

$$a < \cdot a \vee p.$$

Доказательство. Если $v \leq u \vee w$, то $u \vee w = (u \vee w) \vee v = v \vee w$.

Пусть v не лежит под $u \vee w$. Тогда $u = v \wedge (u \vee w)$, так как $u < \cdot v$, и $v \vee (u \vee w) = v \vee w$. Отсюда в силу полумодулярности получаем $u \vee w < \cdot v \vee w$.

Лемма доказана.



Пусть L — полумодулярная решетка с нулем 0 , в которой все цепи конечны.

Через $\dim a$ будем обозначать длину максимальной $(0, a)$ -цепи. Это определение корректно в силу теоремы 1. Функцию $\dim x$ будем называть *функцией размерности* на решетке L .

Теорема 2. Пусть L — полумодулярная решетка с нулем 0 , в которой все цепи конечны. Тогда

1) для любых $a, b \in L$ выполняется

$$\dim(a \wedge b) + \dim(a \vee b) \leq \dim a + \dim b;$$

2) решетка L модулярна в том и только в том случае,

когда для любых $a, b \in L$ выполняется

$$\dim(a \wedge b) + \dim(a \vee b) = \dim a + \dim b.$$

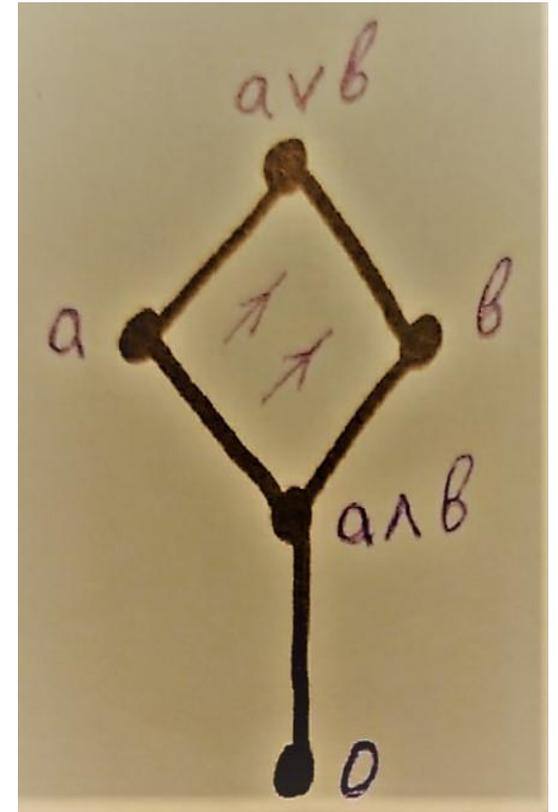
Доказательство. 1) Пусть $a \wedge b = u_0 < \cdot u_1 < \cdot \dots < \cdot u_m = a$.

Объединяя все элементы этой цепи с b , в силу леммы 2

получаем $b = u_0 \vee b \leq \cdot u_1 \vee b \leq \cdot \dots \leq \cdot u_m \vee b = a \vee b$.

Отсюда следует $\dim a - \dim(a \wedge b) = m \geq \dim(a \vee b) - \dim b$,

т. е. $\dim a + \dim b \geq \dim(a \wedge b) + \dim(a \vee b)$.



2) Если решетка модулярна, то интервалы $[a \wedge b, a]$ и $[b, a \vee b]$ изоморфны по лемме 1. Следовательно,

$$\dim a - \dim(a \wedge b) = \dim(a \vee b) - \dim b.$$

Обратно, предположим, что для любых $a, b \in L$ выполняется равенство

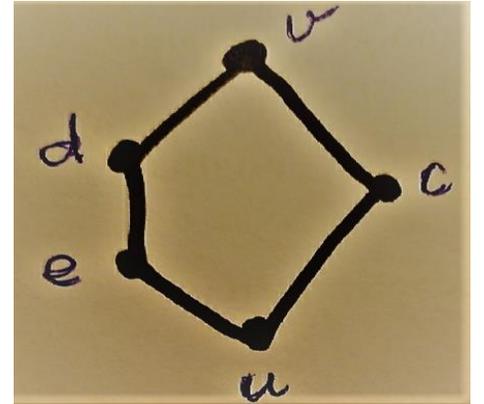
$$\dim(a \wedge b) + \dim(a \vee b) = \dim a + \dim b.$$

Пусть, от противного, L - не модулярная решетка. Тогда, как известно, она содержит пентагон в качестве подрешетки. Для элементов пентагона в силу нашего предположения получаем

$$\dim u + \dim v = \dim c + \dim e,$$

$$\dim u + \dim v = \dim c + \dim d,$$

т. е. $\dim e = \dim d$, что невозможно, **теорема доказана.**



Неравенство из 1) называют **неравенством полумодулярности**.

Пример. Пусть V — конечномерное векторное пространство над телом F . Тогда решетка $\text{Sub } V$ — модулярная решетка с нулем, в которой все цепи конечны, и $\dim U$ — обычная размерностью подпространства U . $\text{Sub } V$ удовлетворяет условию Жордана–Дедекинда, а равенство из 2) — формула для размерности суммы и пересечения подпространств.