

Задача 5

Доказать, что конус

$$K^{\star}=\{y\in R^n\mid y=A^Tv,v\geq 0\}$$

является сопряженным для конуса

$$K=\{x\in R^n\mid Ax\geq 0\}$$

Так как дано решение подставлю его в определение и проверю выполнимость.

$$K^{\star}=\{y\mid x^Ty\geq 0,\forall x\in K\}=x^TA^Tv=(Ax)^Tv$$

$Ax\geq 0$ по определению сопряженного конуса, $v\geq 0$ дано по условию. Тогда произведение двух положительных чисел даст положительное число. Это и нужно было показать.

Если же $A^Tv,v<0$ в компоненте i . То беря $x_i=1,x_j=0,j\neq i$, получим противоречие.

Задача 1

Пусть дано некоторое множество $C\subset R^n$.

Рассмотрим множество

$$C^0=\{y\in R^n\mid x^Ty\leq 1,\forall x\in C\}$$

- Докажите выпуклость C^0

Так как $x^Ty\leq 1$ задает полупространство, то оно выпукло.

По определению выпуклости

$$\forall x_1,x_2\in C,\forall \theta\in [0,1]:\theta x_1+(1-\theta)x_2\in C$$

Это значит, что любой отрезок, проведенный через две точки, лежащие в C , также лежит в C . Пусть это не так. $\exists y=\theta x_1+(1-\theta)x_2\notin C,x_1\in C,x_2\in C$. Но это невозможно, так как плоскость отсекается полупространство, и если две точки уже принадлежат ему, то и любой отрезок, соединяющий данные точки, принадлежит ему.

- Покажите, что если C - конус, то и C^0 тоже конус. Как он задается?

Надо показать, что $\forall y\in C^0,\alpha>0:\alpha y\in C^0$. Пусть $\exists y\in C^0,\alpha\geq 0:\alpha y\notin C^0$

Тогда $x^Ty\leq 1,\forall x\in C(C-\text{конус})$. Посмотрю на $\alpha x^Ty\leq 1,\alpha\geq 0$. Если $\forall x\in C$ данная запись верна, то доказали. Тогда

$$\exists \hat{x}:\alpha \hat{x}^Ty>1,\hat{x}^Ty\leq 1$$

.

Воспользуюсь тем, что C - конус. Тогда $\alpha x\in C,\alpha \hat{x}^Ty\leq 1$. Получаем противоречие с предыдущей записью.

$$C^0=\{y\in R^n\mid \alpha x^Ty\leq 1,\forall x\in C,\alpha\geq 0\}$$

- Найдите C^0 , если $C=\{x\in R^n\mid \|x\|_2\leq 1\}$

$$\|x\|_2=\sqrt{x^Tx,x^Tx\geq 0}\Rightarrow x^Tx\leq 1$$

Замечу, что если $y=x$ тогда C^0 будет выполнено. Также выполняется условие для $y=-x,y=0$.

Замечу, что x^Ty похоже на запись x^Tx . Смотря на эту запись можно понять, что $-|x_i|\leq y_i\leq |x_i|$

Тогда можно оценить $-1\leq -x^Tx\leq x^Ty\leq x^Tx\leq 1$

Осталось показать достаточность. Пусть в некоторой координате условие нарушено и без ограничения общности можно считать $y_i=|x_i|+\epsilon,\epsilon>0$. Тогда пусть $x_i=1,x_j=0,j\neq i$. Тогда $x^Tx=1,x^Ty=1+\epsilon>1$. Противоречие.

- Найдите C^0 , если $C=\{x\in R^n\mid x\geq 0,\sum_{i=1}^nx_i=1\}$

Замечу, что $\sum_{i=1}^nx_i=x^T1$. Поэтому, если $y=1$ условие на C^0 будет обращаться в равенство. Так как $x\geq 0$, то y снизу ограничивать не нужно, все большие отрицательные значения будут давать выполнение условия. Поэтому $y_i\leq 1$.

Достаточность. Пусть в некоторой координате условие нарушено и без ограничения общности можно считать $y_i=1+\epsilon,\epsilon>0$. Тогда пусть $x_i=1,x_j=0,j\neq i$. Тогда $x^T1=1,x^Ty=1+\epsilon>1$. Противоречие.

Задача 3

Пусть A матрица $m\times n$. Доказать что имеет решение одна и только одна из следующих систем:

$$Ax\leq 0,x>0$$

или

$$A^Tp\geq 0,p\geq 0,A^Tp\neq 0$$

Сначала покажем, что две системы одновременно не могут иметь решение.

Пусть $\exists \hat{x}:A\hat{x}\leq 0,\hat{x}>0$. Пусть $\exists \hat{p}:A^T\hat{p}\geq 0,\hat{p}\geq 0,A^T\hat{p}\neq 0$

Так как A имеет размерность $m\times n$, x имеет размерность $n\times 1$, Ax имеет размерность $m\times 1$. A^T имеет размерность $n\times m$, p имеет размерность $m\times 1$, p^T имеет размерность $1\times m$. Можно перемножить $p^T(Ax)$. Тогда данное произведение будет иметь размерность 1×1 .

Поэтому рассмотрим $\hat{p}^T(A\hat{x})$: $\hat{p}^T\geq 0,A\hat{x}\leq 0$. Тогда $\hat{p}^T(A\hat{x})\leq 0(\blackstar)$.

Но с другой стороны так как \hat{p}^TA определено ($1\times m$ и $m\times n$ соответственно.), то это произведение можно расписать через скалярное произведение как $\hat{p}^T(A\hat{x})=(\hat{p}^TA)\hat{x}=(A^T\hat{p})^T\hat{x}$. По условию $\hat{x}>0,A^T\hat{p}\neq 0,A^T\hat{p}\geq 0$. Тогда произведение строго больше нуля. Что дает противоречие с (\blackstar) .

Теперь покажем, что хотя бы одна имеет решение. Воспользуюсь теоремой строгой отделимости.

Пусть $\nexists x:b=Ax\leq 0,x>0$. Тогда $b\notin\{z=Ax,z\leq 0\}$. Множества b и z строго отделимы.(Знак неравенства строгий).

$$\sup_{z\in Z}a^Tz<\inf_{b\in B}a^Tb=\inf_{x>0}a^TAx$$

$0\leq \sup_{z\in Z}a^Tz$ Из-за того, что $z=Ax,z\leq 0$. Можно взять $z=0$. Супремум будет не меньше данного числа по всем z . Тогда $\inf_{x>0}a^TAx>0$, откуда $\inf_{x>0}(A^Ta)^Tx>0$. Отсюда следует, что данное произведение больше нуля тогда и только тогда, когда $A^Ta\geq 0,A^Ta\neq 0$, учитываяа что $x>0$.(Какая-то компонента по A^Ta даст ненулевой вклад в данное произведение).

Теперь

$$0<\inf_{b\in B}a^Tb=\inf_{x>0}a^TAx$$

Из задания множества $b:Ax>0$. Тогда это выполнено для $a:a\geq 0$.

Искомый вектор a и будет нашим вектором p . Замечу что по условию $p\geq 0,A^Tp\neq 0$ вектор $p=0$ невозможен.

Задача 4

Постройте конус, сопряженный к экспоненциальному конусу.

$$K_{exp}=\{(x,y,z)\mid y>0,ye^{x/y}\leq z\}$$

$$K_{exp}^{\star}=\{(a,b,c)\mid ax+by+cz\geq 0,\forall (x,y,z)\in K_{exp}\}$$

$f=ax+by+cz\geq 0$, тут $y>0,z=ye^{x/y}>0,x\in R$. Так как x принимает значения из R , то если $a>0$, то взяв большое отрицательное x ,при маленьком z получим противоречие.

Рассмотрим случай $a=0$. $by+cz\geq 0$. Это выполнено тогда и только тогда, когда $b\geq 0,c\geq 0$. Иначе пусть $\hat{b}<0$. $\hat{b}y+cy e^{x/y}=y(\hat{b}+ce^{x/y})$. В $ce^{x/y}:x$ можно подобрать большим отрицательным, чтобы данное произведение обнулилось. Тогда останется $y\hat{b}<0$. Противоречие. Аналогично показывается с $\hat{c}<0$. Поэтому пара $(a=0,b\geq 0,c\geq 0)$ входит в решение.

Теперь $a<0$. Тогда исследуем функцию уже двух переменных $f=ax+by+cy e^{x/y}$.Хотим оценить функцию в меньшую сторону. Беря производную по x получаем $a+ce^{x/y}=0$, $x=y\log(-a/c)$. Определим какая это точка. Функция f на интервале $(-\infty;y\log(-a/c))$ принимает положительное значение, ибо $ax>0$. Значит это точка минимума.

Подставим. $f=ay\log(-a/c)+by-ay=y(a\log(-a/c)+b-a)\geq 0.y>0$. Значит чтобы было выполнено условие сопряжения надо потребовать выполнение $a\log(-a/c)+b-a\geq 0$.

Итого $(a=0,b\geq 0,c\geq 0),a<0,a\log(-a/c)+b-a\geq 0$.

P. S. Важно, что если $a>0$, то достаточно сказать, что $x\rightarrow -\infty$ (становится линейной по x). Если же $a<0$, чтобы получить минимум нужно потребовать $x\rightarrow \infty$, тогда $ye^{x/y}$ будет большим и функция меняет свое поведение на нелинейное => надо исследовать на производные.

Задача 2

Пусть матрица A такая, что $A^T=-A$. Доказать, что система $Ax\geq 0,x\geq 0,Ax+x>0$ всегда имеет решение.

Не до конца добил, но думаю если это совместить будет близко к решению.

Лемма Фаркаша.

Система $Ax=b,x\geq 0$ несовместна, если $\exists y:A^Ty\geq 0,b^Ty<0$.

Доказательство.

Заметим, что $K=\{Ax|x\geq 0\}$ - конус, как линейные комбинации столбцов.

Система выше совместна, если и только если $b\in K$ (Пытаемся получить b как неотрицательную комбинацию столбцов с неотрицательными коэффициентами).

Рассмотрим $b\notin K\Leftarrow\exists y:b^Ty<0$ (Не подходит в определение конуса), $z^Ty\geq 0,\forall z\in K$ (По определению конуса). Тогда возьмем в качестве $z=Ae_i$. (Очередной базисный вектор). Если взять все такие векторы, то получим условие $A^Ty\geq 0$.

Из номера 5 знаем, что $K^{\star}=\{y\in R^n\mid y=A^Tv,v\geq 0\}$ сопряженный для искомого конуса.

Также из условия $A^T=-A$, следует $K^{\star}=\{y\in R^n\mid y=-Av,v\geq 0\}$

Далее предположение решения.

Также знаем, что $Ax+x$ тоже конус, ибо $x\geq 0$ (для a_{ii} увеличился коэффициент на 1).

Далешь нужно поступить от противного и сказать, что существует гиперплоскость между этими двумя конусами, которая их отделяет.(Тогда они будут иметь только 0 в пересечении.)

$$\sup_{z\in Ax}c^Tz<\inf_{p\in Ax+x}c^Tp$$

$\sup c^TAx<\inf c^T(Ax+x)$, отсюда $0<\inf c^Tx$, но это при $x=0$, это условие зануляется. Получается $0<0$. Противоречие.