

سوال 3: (a) این مسئله را چگونه؟ شکل یک مسئله least-squares باز نویسی کرد. مسئله را؟  
 شکل زیر باز نویسی می کنیم:

$$\text{minimize } \|Ax - b\|_2^2$$

$$A = \begin{bmatrix} 2u_1^T & 1 \\ 2u_2^T & 1 \\ \vdots & \vdots \\ 2u_m^T & 1 \end{bmatrix}_{m \times (n+1)} \quad x = \begin{bmatrix} x_c \\ t \end{bmatrix}_{(n+1) \times 1} \quad b = \begin{bmatrix} \|u_1\|_2^2 \\ \|u_2\|_2^2 \\ \vdots \\ \|u_m\|_2^2 \end{bmatrix}_{m \times 1}$$

$$r = (t + \|x_c\|_2^2)^{\frac{1}{2}}, \quad x_c \text{ بدست می آید}$$

باید اثبات کنیم که  $t + \|x_c\|_2^2 \geq 0$  برقرار است. امکان کار از این قضیه که

$$V(\|Ax - b\|_2^2) = 0 \text{ در حالت بهینه برقرار است، استفاده می کنیم.}$$

$$V(\|Ax - b\|_2^2) = V(Ax - b)^T(Ax - b) = A^T(Ax - b) = 0$$

$$\Rightarrow \sum_{i=1}^m (2u_i^T x_c + t - \|u_i\|_2^2) = 0$$

$$\Rightarrow t + \|x_c\|_2^2 = \frac{1}{m} \sum_{i=1}^m \|u_i - x_c\|_2^2 \geq 0 \quad \checkmark$$

سوال 4: پاسخ: راسه «D» که intersection چندین linear inequality است، راسه convex است. حال باید اثبات کنیم که sub-level set تابع convex است.

$$\forall \alpha \in \mathbb{R}^+ \quad \max_{i=1, \dots, b} |p(t_i)/q(t_i) - y_i| \leq \alpha \quad \iff \quad f(t_i) > 0$$

از این در نتیجه می باشد

$$-\alpha q(t_i) \leq p(t_i) - y_i \leq \alpha q(t_i), \quad i=1, \dots, c$$

با توجه به این intersection  $\otimes$  linear inequality  $\otimes$  convex

مسئله  $\Rightarrow$  quasiconvex

حالت برای مسئله زیر:

$$\text{minimize } \max_{i=1, \dots, c} |f(t_i) - y_i|$$

$$f(t) = \frac{a_0 + a_1 t + a_2 t^2}{1 + b_1 t + b_2 t^2}$$

اگر برای  $m \geq 0$  و برای  $n$  در  $q(t)$  قرار دهیم مسأله  
 مسأله  $\Rightarrow$  در بالا بدست می آید پس این مسئله quasiconvex است و باید بردارهای  
 $a$  و  $b$  را بدست آوریم. برای این کار  $\alpha$  های مختلف را قرار می دهیم تا به وقت گفته شده  
 یعنی 0.001 برسیم.



سؤال 5: (a) با توجه به objective مسئله یعنی هزینه پائین grid power و constraint

بیان شده در متن سؤال، مسئله را به شکل زیر می‌توان نوشت:

$$\text{minimize} \quad \frac{1}{4} (R^{\text{busy}})^T \max \{P^{\text{grid}}, 0\} - \frac{1}{4} (R^{\text{sell}})^T \max \{-P^{\text{grid}}, 0\}$$

$$\text{subject to} \quad P^{\text{ed}} = P^{\text{grid}} + P^{\text{batt}} + P^{\text{pv}}$$

$$0 \leq q_i \leq Q \quad i = 1, \dots, 96$$

$$q_{i+1} = q_i - \frac{1}{4} P_i^{\text{batt}} \quad i = 1, \dots, 95$$

$$q_1 = q_{96} - \frac{1}{4} P_{96}^{\text{batt}}$$

$$-C \leq P_i^{\text{batt}} \leq D \quad i = 1, \dots, 96$$

اثبات convex بودن objective و terms  $\frac{1}{4} (R^{\text{busy}})^T \max \{P^{\text{grid}}, 0\}$  : این دلیل که

$\max \{P^{\text{grid}}, 0\}$  convex است و  $\frac{1}{4} (R^{\text{busy}})^T \alpha$  هم affine است و نسبت به  $\alpha$  non-decreasing است پس این term convex است. term  $-\frac{1}{4} (R^{\text{sell}})^T \max \{-P^{\text{grid}}, 0\}$  : این دلیل که

$-\max \{-P^{\text{grid}}, 0\}$  concave است و  $\frac{1}{4} (R^{\text{sell}})^T (-\alpha)$  هم affine است و نسبت به  $\alpha$  non-increasing است پس این term هم convex خواهد بود در نتیجه objective مسئله

convex است. constraint ها هم با توجه به این که تعدادی linear equality و linear inequality هستند، به وضوح convex هستند. مشکل که در برنامه نویسی وجود دارد این است که

objective مسئله DCP نیست. برای حل این مشکل از چه متغیرهایی استفاده کنیم که به شرطی میزان power است نه هزینه و دیگری نیز مربوط به میزان power است که در نوشتن که هر دوی اینها نامفهوم بود و به رانیم grid نیز برابر

power که می‌خریم یعنی power است که می‌خریم پس constraint به مسئله اولی

اضافه می‌شود و مسئله صورت زیر خواهد بود:

$$\text{minimize } \frac{1}{4} (R^{\text{buy}})^T P^{\text{buy}} - \frac{1}{4} (R^{\text{sell}})^T P^{\text{sell}}$$

$$\text{subject to } p^{\text{ed}} = p^{\text{grid}} + p^{\text{batt}} + p^{\text{PV}}$$

$$0 \leq f_i \leq Q \quad i = 1, \dots, 96$$

$$f_{i+1} = f_i - \frac{1}{4} p_i^{\text{batt}} \quad i = 1, \dots, 95$$

$$f_1 = f_{96} - \frac{1}{4} p_{96}^{\text{batt}}$$

$$-C \leq p_i^{\text{batt}} \leq D \quad i = 1, \dots, 96$$

$$p^{\text{grid}} = p^{\text{buy}} - p^{\text{sell}}$$

$$P_i^{\text{buy}} \geq 0 \quad i = 1, \dots, 96$$

$$P_i^{\text{sell}} \geq 0 \quad i = 1, \dots, 96$$

در پیاده‌سازی  $P$  و  $f$  ها به صورت وکتوری پیاده‌سازی می‌تواند

(b) با توجه به تعریف ارائه شده از LMP در سوال، این بخش پیاده‌سازی شده و مقایسه آن نیز با قیمت‌های خرید و فروش نیز رسم شده است.

(c) این بخش نیز پیاده‌سازی شده و balance بدون پرداخت‌ها هم نشان داده شده است



(a) :  $\alpha$  dual

$$\begin{aligned}
 L(z, \theta, \nu) &= \sum_{i=1}^m f(z_i) + \frac{\lambda}{2} \theta^T \theta + \sum_{i=1}^m \nu_i (z_i - y_i x_i^T \theta) \\
 \Rightarrow g(\nu) &= \inf_{z, \theta \in \text{dom}} \left( \sum_{i=1}^m f(z_i) + \frac{\lambda}{2} \theta^T \theta + \sum_{i=1}^m \nu_i (z_i - y_i x_i^T \theta) \right) \\
 &= \inf_{z, \theta \in \text{dom}} \left( \sum_{i=1}^m -f(z_i) - \nu_i z_i - \frac{\lambda}{2} \theta^T \theta + \sum_{i=1}^m \nu_i y_i x_i^T \theta \right) \\
 &= \underbrace{\inf_{z \in \text{dom}} \left( \sum_{i=1}^m -f(z_i) - \nu_i z_i \right)}_{\downarrow - \sum_{i=1}^m f^*(-\nu_i)} - \sup_{\theta \in \text{dom}} \left( \underbrace{-\frac{\lambda}{2} \theta^T \theta + \sum_{i=1}^m \nu_i y_i x_i^T \theta}_{\frac{\partial}{\partial \theta} = 0} \right)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 -\lambda \theta + \sum_{i=1}^m \nu_i y_i x_i &= 0 \\
 \Rightarrow \theta &= \frac{1}{\lambda} \left( \sum_{i=1}^m \nu_i y_i x_i \right) \\
 &= \frac{1}{\lambda} (x^T \text{diag}(y) \nu)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \hat{p}_{\text{dual}} &= - \sum_{i=1}^m f^*(-\nu_i) - \frac{\lambda}{2} \theta^T \theta + \lambda \theta^T \theta \\
 &= - \sum_{i=1}^m f^*(-\nu_i) + \frac{1}{2\lambda} \|x^T \text{diag}(y) \nu\|_2^2 \\
 \alpha_i^* = -\nu_i &\Rightarrow \hat{p}_{\text{dual}} = - \sum_{i=1}^m f^*(\alpha_i) + \frac{1}{2\lambda} \|x^T \text{diag}(y) \alpha\|_2^2 \checkmark
 \end{aligned}$$

سؤال ۱: (a) جنبه سوال objective مسئله  $\alpha$  است و بازه  $\theta$  نامساوی درون سوال تعریف constraint داریم. می توانیم مسئله را به صورت زیر بنویسیم:

$$\begin{aligned} & \text{minimize } \alpha \\ & \text{subject to } \sup_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \leq 1.12 \\ & \quad \inf_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \geq 0.89 \\ & \quad \sup_{\omega_c \leq \omega \leq \pi} H(\omega) \leq \alpha \\ & \quad \inf_{\omega_c \leq \omega \leq \pi} H(\omega) \geq -\alpha \end{aligned}$$

objective مسئله convex است. constraint ها هم convex هستند. این دلیل در نامساوی هایی که  $\sup$  موجود است، sub-level set تابع  $\text{convex}$  داریم که  $\text{convex}$  می شود و در آن هایی که  $\inf$  داریم، super-level sets تابع  $\text{concave}$  داریم که آن ها هم  $\text{convex}$  می شوند.  $\Rightarrow$  کل مسئله  $\text{convex}$  است.

(b) objective این مسئله: کمترین مقدار زاویه  $\theta$  که نامساوی  $|H(\omega)| \leq \alpha$  در بازه  $0 \leq \omega \leq \pi$  برقرار باشد.  $\theta$  constraint / constraint

مسئله جنبه (a) مبدأ درون objective است و  $\theta$  constraint دیگر باقی خواهد بود:

$$\begin{aligned} & \text{minimize } \inf \{ \theta \mid \exists \omega \in [0, \pi] \Rightarrow |H(\omega)| \leq \alpha \} \\ & \text{subject to } \sup_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \leq 1.12 \\ & \quad \inf_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \geq 0.89 \\ & \quad 0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3} \end{aligned}$$

is  $\sqrt{H(\omega)}$  convex?  $\Rightarrow$  quasi-convex since objective

$$\inf \{ \theta \mid \forall \omega \in [\theta, \pi] \Rightarrow |H(\omega)| \leq \alpha \} \leq \theta'$$

is  $a$   $\omega \in [\theta, \pi]$  c

$$\Rightarrow \text{set} = \{ a \mid \theta \leq \omega \leq \pi \Rightarrow |H(\omega)| \leq \alpha \}$$

$$= \{ a \mid \theta \leq \omega \leq \pi \Rightarrow -\alpha \leq H(\omega) \leq \alpha \}$$

is halfspace convex intersection, is convex

quasi-convex since convex poly constraint  $\Rightarrow$  is convex

is objective, is constraint (c)  
 $\min \{ t \mid a_{t+1} = a_{t+2} = \dots = a_N = 0 \}$

$$\text{minimize } \min \{ t \mid a_{t+1} = a_{t+2} = \dots = a_N = 0 \}$$

$$\text{subject to } \sup_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \leq 1.12$$

$$\inf_{0 \leq \omega \leq \frac{\pi}{3}} H(\omega) \geq 0.89$$

$$\sup_{\omega_c \leq \omega \leq \pi} H(\omega) \leq \alpha$$

$$\inf_{\omega_c \leq \omega \leq \pi} H(\omega) \geq -\alpha$$



min  $\{t \mid a_{t+1} = a_{t+2} = \dots = a_N = 0\} \leq t'$

$\Rightarrow \text{set} = \{a \mid a_{t',1} = a_{t',2} = \dots = a_N = 0\}$

function convex objective  $f$      $C$  is convex  $C$  is affine set  $C$  is  $\subseteq$

سوال ۱) (فصل ۳، ۱) convex constraint و سوال ۲) quasiconvex