

## بهینهسازی محدب ۱

نيمسال دوم ۱۴۰۱-۱۴۰۲

مدرس: دكتر ياسايي

## تمرین سری دوم

شماره دانشجویی: ۹۸۱۰۰۴۱۸

نام و نامخانوادگی: آیلار خرسندنیا

## پرسش ۱ برآورد درست نمایی بیشینه

(بخش ۱) فرض کنید هر کدام از متغیرهای تصادفی  $N_t$  است و مشاهدات ما  $k_t$ ها بودند. در این صورت تابع لگاریتم likelihood فرض کنید مر

$$-\lambda_t + k_t log(\lambda_t) - log(k_t!)$$

توجه کنید که عبارت آخر با تغییر  $\lambda_t$  تغییری نمی کند پس تاثیری در بهینه سازی ندارد. پس مساله ی بهینه سازی این سوال به شكل زير خواهد بود.

$$\text{maximize} \quad -\lambda_t + k_t log(\lambda_t) \tag{1}$$

هر دو جمله ی بالا مقعر هستند (چون  $k_t \geq 0$ ) پس نقطه ی بهینهاش باید مشتقش را صفر کند.

$$-1 + \frac{k_t}{\lambda_t} = 0 \Rightarrow \lambda_t = k_t$$

 $\lambda_t=0=k_t$  اگر  $k_t=0$  است پس برای بیشینه شدنش باید هزینه برابر  $\lambda_t=0$ 

طبق فرض سوال  $N_t$ ها مستقل هستند پس

$$log(\mathbb{P}(N_1 = k_1, N_2 = k_2 \dots N_{24} = k_{24})) = log(\mathbb{P}(N_1 = k_1) \dots \mathbb{P}(N_{24} = k_{24}))$$
$$= \sum_{t=0}^{24} log(\mathbb{P}(N_t = k_t)) = \sum_{t=0}^{24} (-\lambda_t + k_t log(\lambda_t) - log(k_t!))$$

که در عبارت بالا مشابه قسمت قبل حملهی آخر تاثیری روی بهینه سازی ندارد پس مساله ی بهینه سازی با در نظر گرفتن همواری با ضریب  $\rho$  به صورت زیر است،

maximize 
$$\sum_{t=1}^{24} (-\lambda_t + k_t \log(\lambda_t)) - \rho((\sum_{t=1}^{23} (\lambda_{t+1} - \lambda_t)^2) + (\lambda_1 - \lambda_{24})^2)$$
 (Y)

که تمام توابع در آن مقعر هستند پس قرینهی تابع بالا را میتوان با بهینهسازی محدب کمینه کرد.

با هرچقدر بیشتر شدن ho وزن جمله هموارسازی بیشتر میشود و کمبنه کردن آن تاثیر بیشتری روی تابع هدف می گذارد. پس وقتی  $ho \to \infty$  جملهی هموارسازی باید صفر شود و نتیجه میشود تمام  $\lambda_t$ ها باید برابر باشند. جملهی غیر ثابتی که در تابع

$$\lambda = \frac{\sum_{t=1}^{24} k_t}{24}$$
 هدف باقی می ماند  $-24\lambda + (\sum_{t=1}^{24} k_t) log(\lambda)$  هدف باقی می ماند

پرسش ۲ سطوح فعالیت بهینه (بخش ۱)

(بخش ۱) خواسته ی سوال درواقع کمینه کردن تابع  $\sum_{j=1}^n r_j(x_j)$  است.

$$p_j x_j \geq p_j q_j + p_j^{disc}(x_j - q_j) \Leftrightarrow p_j(x_j - q_j) \geq p_j^{disc}(x_j - q_j) \Leftrightarrow x_j \geq q_j$$
 
$$\Leftrightarrow -r_j(x_j) = -p_j q_j - p_j^{disc}(x_j - q_j) \geq -p_j x_j$$
 
$$\Longrightarrow -r_j(x_j) = \max\{-p_j x_j, -p_j q_j - p_j^{disc}(x_j - q_j)\}$$
 . ساله ی زیر معادل مساله ی خواسته شده است. LP

minimize 
$$1^T s$$
  
subject to  $-\operatorname{diag}(p)x \preceq s$   
 $-\operatorname{diag}(p)q + \operatorname{diag}(p^{disc})(x-q) \preceq s$  ( $\Upsilon$ )  
 $Ax \preceq c^{max}$   
 $x \succeq 0$ 

پرسش ۳ برنامه ریزی بهینه سرعت وسیله نقلیه

(بخش ۱) به وضوح  $\frac{d_i}{s_i}$  نشان می دهد که هواپیما برای طی کردن بخش iام با سرعت  $s_i$  به چه زمانی نیاز دارد. اگر پارامترهای  $t_i=\frac{d_i}{s_i}$ دیگر سوال را با این متغیر جدید بازنویسی کنیم داریم،

$$\sum_{i=1}^{n} \Phi(s_i) \frac{d_i}{s_i} = \sum_{i=1}^{n} \Phi(\frac{d_i}{t_i}) t_i$$

$$s_i^{min} \le s \le s_i^{max} \Leftrightarrow \frac{d_i}{s_i^{max}} \le t_i \le \frac{d_i}{s_i^{min}} \Leftrightarrow \frac{d}{s^{max}} \preceq t \preceq \frac{d}{s^{min}}$$

$$\tau_i^{min} \le \sum_{i=1}^{i} t_j \le \tau_i^{max} \Leftrightarrow \tau^{min} \preceq At \preceq \tau^{max}$$

که در آن ماتریس A ماتریسی است که سطر iام آن  $\sum_{j=1}^i e_j$  میباشد. پس مساله به این صورت خواهد شد.

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & \displaystyle \sum_{i=1}^n \Phi(\frac{d_i}{t_i}) t_i \\ \text{subject to} & \displaystyle \frac{d}{s^{max}} \preceq t \preceq \frac{d}{s^{min}} \\ & \displaystyle \tau^{min} \preceq At \preceq \tau^{max} \end{array} \tag{$\mathfrak{f}$}$$

تابع هزینهی مساله محدب است چون جمع تعدادی تابع پرسپکتیو است. قیدهای مساله نیز همگی محدب میباشند. پس یک مساله بهینهسازی محدب داریم.