

- فرایند تعدادی (Stochastic Process) بدت آوردن مقدار یک متغیر تعدادی در طول زمان

مثال: قیمت ساعتی برق در دو ساعت متوالی

✓ متغیر تعدادی نشان دهنده قیمت برق در ساعت 12 ظهر:

0.2 احتمال: 50 \$/mwh

0.6 احتمال: 46 \$/mwh

0.2 احتمال: 44 \$/mwh

✓ متغیر تعدادی نشان دهنده قیمت برق در ساعت 1 PM:

حالت اول: احتمال اینکه قیمت برق در ساعت 1 PM	45, 48, 52 \$/mwh	0.1, 0.1, 0.8	است
حالت دوم:	"	0.1, 0.7, 0.2	است
حالت سوم:	"	0.5, 0.4, 0.1	است

این دو متغیر تعدادی وابسته به هم: قیمت در ساعت 12 و قیمت در ساعت 1 PM، یک فرایند تعدادی را تشکیل می دهد.
- سناریو (Scenario)

یک راه ساده برای توصیف فرایندهای تعدادی از طریق سناریوات.

مقدار متغیر تعدادی x در نقطه ω : $x = x(\omega)$ را تحقق x گویند (realization).
 $\omega \in \Omega$ شامل سناریو

سناریو، یک تحقق واحد از یک فرایند تعدادی است.

- برای مثال قبل، سناریوهای قیمت به شکل زیر است:

سناریو	قیمت در ساعت 12 \$/mwh	قیمت در ساعت 1 PM \$/mwh	احتمال
1	50	52	$0.2 \times 0.8 = 0.16$
2	50	48	$0.2 \times 0.1 = 0.02$
3	50	45	$0.2 \times 0.1 = 0.02$
4	46	52	$0.6 \times 0.2 = 0.12$
5	46	48	$0.6 \times 0.7 = 0.42$
6	46	45	$0.6 \times 0.1 = 0.06$
7	44	52	$0.2 \times 0.1 = 0.02$
8	44	48	$0.2 \times 0.4 = 0.08$
9	44	45	$0.2 \times 0.5 = 0.1$

در این مثال، مقدار نهایی به گاهی سناریو نیست.

اما در مسائل تصمیم گیری واقعی دارای عدم قطعیت، به این شکل نیست.

دو متغیر تصمیم گیری x و y داریم. تصمیم x قبل از دانستن مقدار واقعی فرآیند تصادفی λ گرفته می شود.
تصمیم y بعد از تحقق λ انجام می شود.
بنابراین تصمیم y به تصمیم x و تحقق $\lambda(w)$ وابسته است $\leftarrow y(x, w)$

- ۱- انجام تصمیم x : فرآیند تصمیم گیری
- ۲- تحقق فرآیند تصادفی λ به عنوان $\lambda(w)$
- ۳- تصمیم $y(x, w)$ انجام می شود

مسائل برنامه ریزی تصادفی می تواند به دو روش فرمول بندی شود :

- node-variable \leftarrow متغیرهای مرتبط با تقاطع و تصمیم گیری
- scenario-variable \leftarrow متغیرهای مرتبط با سناریوها

مسئله: two-stage Node-variable

برای یک مصرف کننده، عدم قطعیت در میزان مصرف و قیمت برق برای هفته آینده وجود دارد.
اطلاعات سناریوها:

سناریو	احتمال	مصرف MW	قیمت \$/MWh
1	0.2	110	50
2	0.6	100	46
3	0.2	80	44

هزینه مصرف کننده باید قرارداد (دو جانبه قبل از هفته آینده) (قبل از دانستن مقدار واقعی مصرف و قیمت برق) می تواند 90^{MW} برق را در هفته آینده با قیمت $45 \$/MWh$ خریداری کند.
این مسئله تصمیم گیری برای مصرف کننده می تواند به عنوان یک مسئله برنامه ریزی تصادفی دو مرحله ای مدل شود.
مرحله اول: مصرف کننده باید تصمیم بگیرد که چه مقدار برق از طریق قرارداد بخرد.
مرحله دوم: خرید برق با هر یک از سه سناریوی نظریه

Minimize $C^s = 168 (45 P^c + 0.2 \times 50 P_1 + 0.6 \times 46 P_2 + 0.2 \times 44 P_3)$

s.t.

$$P^c + P_1 \geq 110$$

$$P^c + P_2 \geq 100$$

$$P^c + P_3 \geq 80$$

$$0 \leq P^c \leq 90$$

$$P_1, P_2, P_3 \geq 0$$

P^c : برق خریداری شده از طریق قرارداد (bilateral contract)
 P_1, P_2, P_3 : برق خریداری شده از Pool طبق سناریوهای 1, 2 و 3

تابع هدف، امید ریاضی هزینه مصرف کننده است.
برای بدست آوردن انرژی مصرف شده در طول یک هفته، توان مصرفی را در تعداد ساعات هفته (168 ساعت) ضرب می کنیم.

جواب مسئله : $P_1^* = 30$, $P_2^* = 20$, $P_3^* = 0$ MW

$$C_s^* = 747936 \text{ \$}$$

یعنی قبل از شروع هفته ، 80 MW برق از طریق قراردادار (و جانب خریدار) می شود و 0, 20, 30 MW از طریق سه نیرو

مسئله : two-stage scenario-variable

$$\text{Minimize } C^P = 0.2 \times 168 (45 P_1^C + 50 P_1) + 0.6 \times 168 (45 P_2^C + 46 P_2) + 0.2 \times 168 (45 P_3^C + 44 P_3)$$

$$\text{s.t. } P_1^C + P_1 \geq 110$$

$$P_2^C + P_2 \geq 100$$

$$P_3^C + P_3 \geq 80$$

$$0 \leq P_1^C, P_2^C, P_3^C \leq 90$$

$$P_1, P_2, P_3 \geq 0$$

$$P_1^C = P_2^C = P_3^C \rightarrow \text{non-anticipativity}$$

P_1^C, P_2^C, P_3^C : برق خریدار در مرحله از طریق قراردادار
نیروی 1, 2, 3

P_1, P_2, P_3 : برق خریدار در Pool برق نیروگاه 1, 2, 3

جواب مسئله مثال قبلی در کشور

✓ اگر قید non-anticipativity را حذف کنیم :

$$P_1^{C*} = 90 \text{ و } P_2^{C*} = 90 \text{ و } P_3^{C*} = 0 \text{ و } P_1^* = 20 \text{ و } P_2^* = 10 \text{ و } P_3^* = 80 \text{ MW}$$

$$C^P^* = 742560$$

- تصمیم گیری multi-stage

برای مثال یک تصمیم گیری 3 مرحله ای به این صورت است :

۱- انجام تصمیم x_1

۲- تحقق فرایند تصادفی $\lambda_1(\omega_1)$

۳- انجام تصمیم $x_2(x_1, \omega_1)$

۴- تحقق فرایند تصادفی $\lambda_2(\omega_2)$

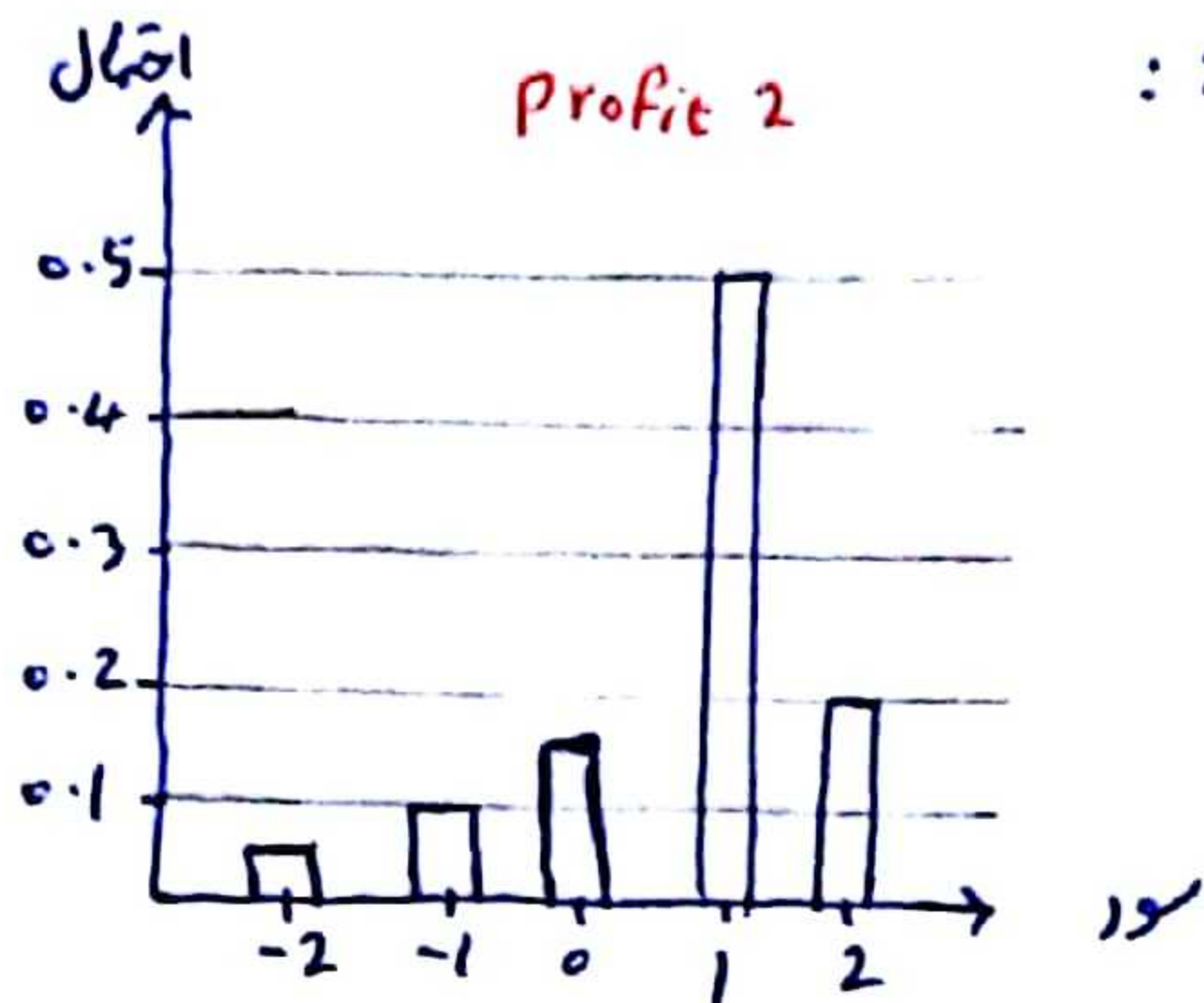
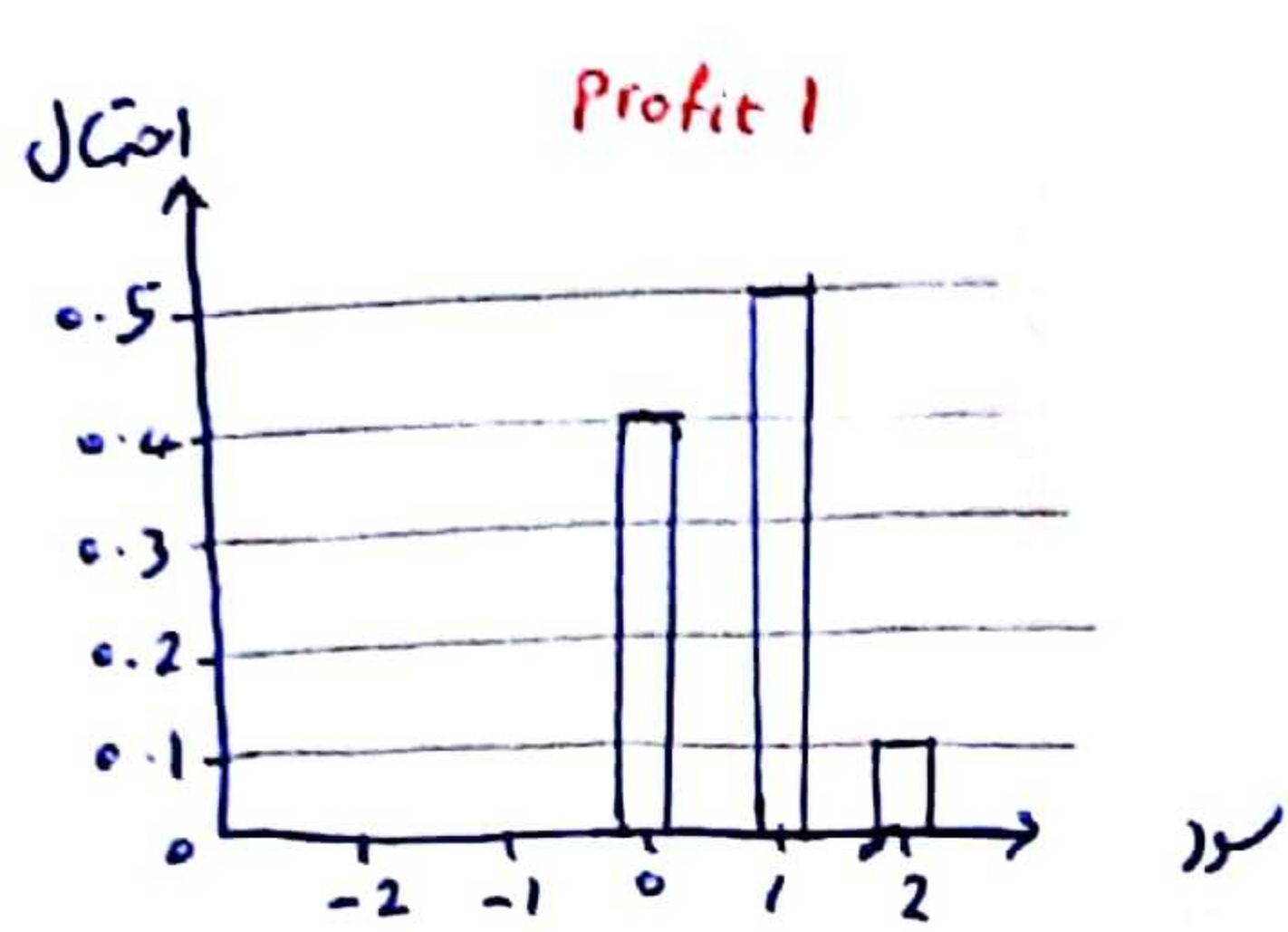
۵- انجام تصمیم $x_3(x_1, \omega_1, x_2, \omega_2)$

۶- تحقق فرایند تصادفی $\lambda_{r-1}(\omega_{r-1})$

۷- انجام تصمیم $x_r(x_1, \omega_1, \dots, x_{r-1}, \omega_{r-1})$

ریسک Risk

معمولاً در مسائل برنامه ریزی تعدادی تابع هدف سود (Profit) ماکزیم می شود یا هزینه (cost) مینیم می شود و ریسک همان فوایدی است که آنگاه ریسک ارتقا گرفته شود، تقسیم گیر علاوه بر مقدار امید ریاضی سود، مقدار سود مربوط به بدترین سناریو را نیز ارزیابی می کند.



PMF دو متغیر سود 1 و سود 2:

مقدار امید ریاضی هر دو متغیر برابر 0.7 است.

برای متغیر Profit 1 مقدار سود همیشه مثبت است. اما برای متغیر تعداد Profit 2 احتمال منفی بودن 0.15 است. یعنی ریسک متغیر Profit 2 بیشتر است.

مسائل برنامه ریزی تعدادی داران قیود پیچیده و زیاد هستند. از روش تجزیه (decomposition) برای حل این مسائل استفاده می شود.

فرایند تعدادی پیوسته: سرعت باد در ساعت t در طول روز

$$v_t \quad t=1, \dots, 24$$

فرایند تعدادی گسسته: در دسترس بودن واحد i در ساعت t در طول یک هفته

$$u_{it} \quad t=1, 2, \dots, 168$$

اگر واحد i در ساعت t در دسترس باشد $u_{it} = 1$ ، در غیر این صورت $u_{it} = 0$

توصیف یک فرایند تعدادی گسسته:

بعضی مسائل فرایند تعدادی گسسته نشان دهنده در دسترس بودن واحد تولیدی i در یک بازه دو ساعته است.

$$U_i(\omega) = [u_{i1}(\omega), u_{i2}(\omega)] \quad \omega = 1, \dots, 4$$

سناریوها ω نامی تواند به شکل زیر نوشته شود:

$$U_i(1) = [1, 1] \quad p = 0.5$$

$$U_i(2) = [0, 1] \quad p = 0.2$$

$$U_i(3) = [1, 0] \quad p = 0.2$$

$$U_i(4) = [0, 0] \quad p = 0.1$$

حل مسائلی که عدم قطعیت داده های ورودی آنها یا فرایندهای تعدادی پیوسته مدل شده است، بسیار دشوار است.

بنابراین یک فرایند تعدادی پیوسته را به صورت تقریبی با یک فرایند گسسته جایگزین می کنند.

تقریب زمان یک فرایند تعدادی پیوسته با فرایند تعدادی گسسته:
سرعت باد در یک بازه دو ساعته:

$$v(\omega) = [v_1(\omega), v_2(\omega)] \quad \omega = 1, 2, 3$$

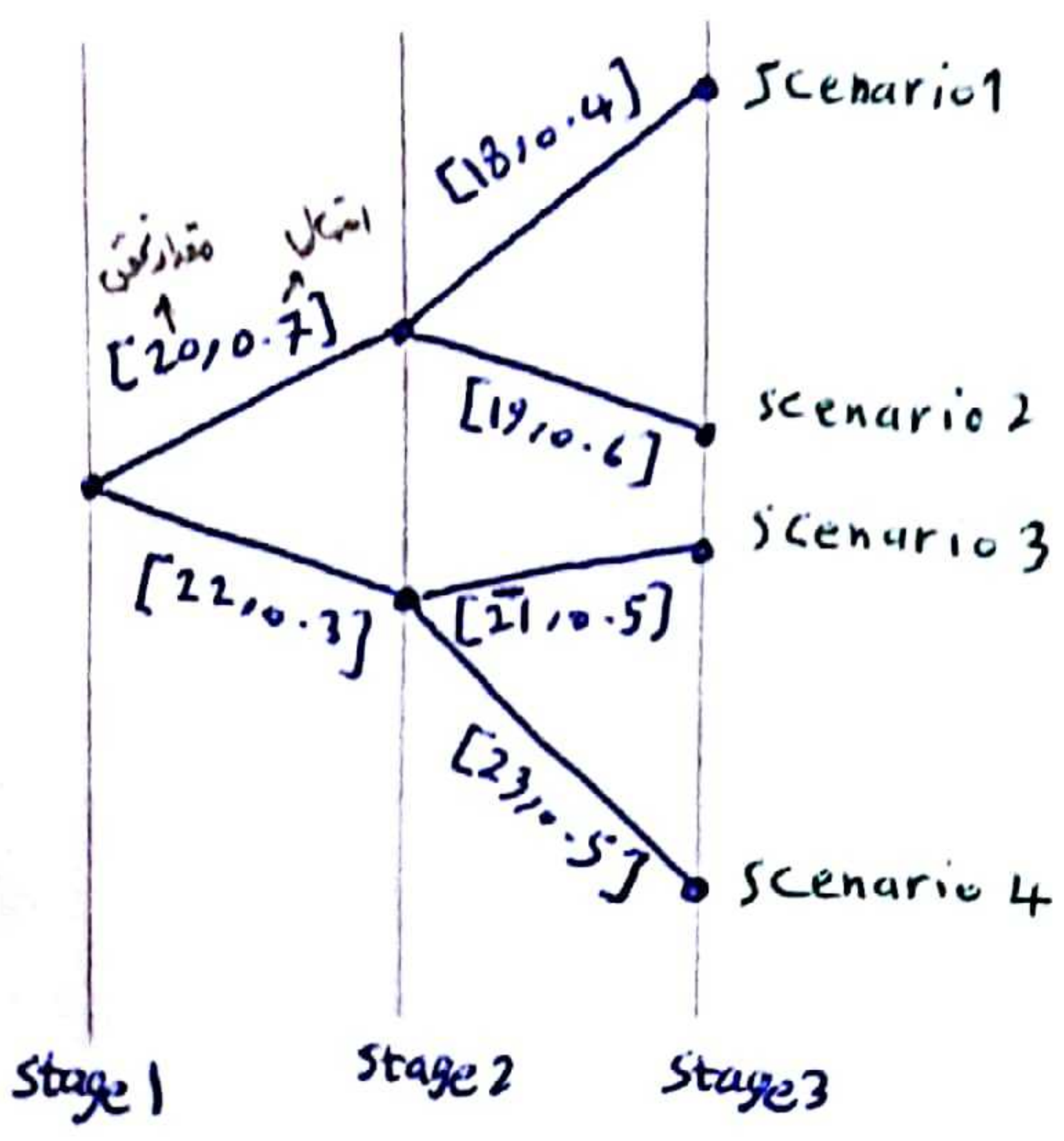
$$v(1) = [5.5, 7.8] \text{ m/s} \quad p = 0.4$$

$$v(2) = [1.0, 13.7] \text{ m/s} \quad p = 0.3$$

$$v(3) = [1.2, 2.4] \text{ m/s} \quad p = 0.3$$

برای اینکه تقریب های خوبی در حالت گسسته انجام شود باید مقدار سناریوها زیاد باشد اما اگر تولید سناریو بیشتر از یک حد انجام شود، مسئله قابل حل نیست و باید تعداد سناریوها را کاهش داد.

بطور مثال یک درخت سناریو (scenario-tree) سه مرحله ای برای قیمت بازار :



مثلاً احتمال وقوع سناریو ۱ : $0.7 \times 0.4 = 0.28$
مجموع احتمالات سناریوها ۱ است.

- اگر فرایند تصادفی Y دارای متغیرهای تصادفی $[y_t, \epsilon_t]$ را در نظر بگیریم.
مدل \checkmark مدل Auto-Regressive (AR) با مرتبه p :

$$y_t = c + \sum_{j=1}^p \varphi_j y_{t-j} + \epsilon_t$$

که در آن $\varphi_1, \dots, \varphi_p$ پارامترهای مدل هستند، c ثابت مدل، ϵ_t خطای مدل.

\checkmark مدل میانگین متحرک (MA) Moving-Average با مرتبه q :

$$y_t = \mu + \epsilon_t + \sum_{j=1}^q \theta_j \epsilon_{t-j}$$

که در آن $\theta_1, \dots, \theta_q$ پارامترهای مدل هستند، μ امید ریاضی y_t است که اغلب برابر صفر در نظر گرفته می شود.

مدل \checkmark ARMA(p,q) برای فرایند تصادفی Y :

$$y_t = \sum_{j=1}^p \varphi_j y_{t-j} + \epsilon_t - \sum_{j=1}^q \theta_j \epsilon_{t-j}$$

- الگوریتم تولید سناریو با استفاده از مدل ARMA :

- مرحله ۱: مشخص سناریو را برابر با صفر قرار می دهیم. $w = 0$
- مرحله ۲: مشخص سناریو را به روز رسانی کرده و شماره دوره بازه زمانی را برابر با صفر قرار می دهیم. $w = w + 1, t = 0$
- مرحله ۳: شماره دوره بازه زمانی را به روز رسانی می کنیم. $t = t + 1$
- مرحله ۴: به طور رندوم مقدار $\epsilon_t \sim N(0, \sigma)$ را تولید می کنیم.
- مرحله ۵: مقدار y_t را حساب می کنیم.
- مرحله ۶: اگر $t < N_T$ به مرحله ۳ می رویم. در غیر این صورت به مرحله ۷ می رویم.
- مرحله ۷: اگر $w < N_S$ به مرحله ۲ می رویم. در غیر این صورت فرایند تولید سناریو به پایان می رسد. تعداد کل سناریوها

تولید رندوم برای سه بازه زمانی

$t = 1, 2, 3$

$w = 1, 2$

$y_t = \phi_1 y_{t-1} + \epsilon_t - \theta_1 \epsilon_{t-1}$

پارامترها: $\phi_1 = 0.9914$, $\theta_1 = 0.1131$

$y_0 = 21.3567$, $\epsilon_0 = -0.0124$, $\sigma = 0.021$

ابتدا سه مقدار رندوم برای خطا تولید می کنیم: $0.0006, -0.0241, 0.025$
 سه y برای $w=1$:

$y_{11} = \phi_1 y_0 + \epsilon_{11} - \theta_1 \epsilon_0 = 0.9914 \times 21.3567 + 0.0006 - 0.1131 \times (-0.0124) = 21.1804$

$y_{21} = \phi_1 y_{11} + \epsilon_{21} - \theta_1 \epsilon_{11} = 0.9914 \times 21.1804 - 0.0241 - 0.1131 \times (0.0006) = 20.9735$

$y_{31} = \phi_1 y_{21} + \epsilon_{31} - \theta_1 \epsilon_{21} = 0.9914 \times 20.9735 + 0.025 - 0.1131 \times (-0.0241) = 20.8209$

سه y برای $w=2$:

سه مقدار تصادفی برای خطا تولید می کنیم: $0.025, -0.0008, 0.0009$

$y_{12} = \phi_1 y_0 + \epsilon_{12} - \theta_1 \epsilon_0 = 21.1994$

$y_{22} = \phi_1 y_{12} + \epsilon_{22} - \theta_1 \epsilon_{12} = 21.0135$

$y_{32} = \phi_1 y_{22} + \epsilon_{32} - \theta_1 \epsilon_{22} = 20.8398$

تولید رندوم برای سه بازه زمانی (Unit Availability)

در دسترس بودن یک واحد معکولاً با پارامترهای زمان ماندن تا خرابی (t_F) و زمان ماندن تا تعمیرات (t_R) مشخص می شود.
 time to failure time to repair

$t_F = -MTTF \times \ln(u_1)$

$t_R = -MTTR \times \ln(u_2)$

u_1, u_2 مقادیر رندوم دارای توزیع یکنواخت بین 0 و 1

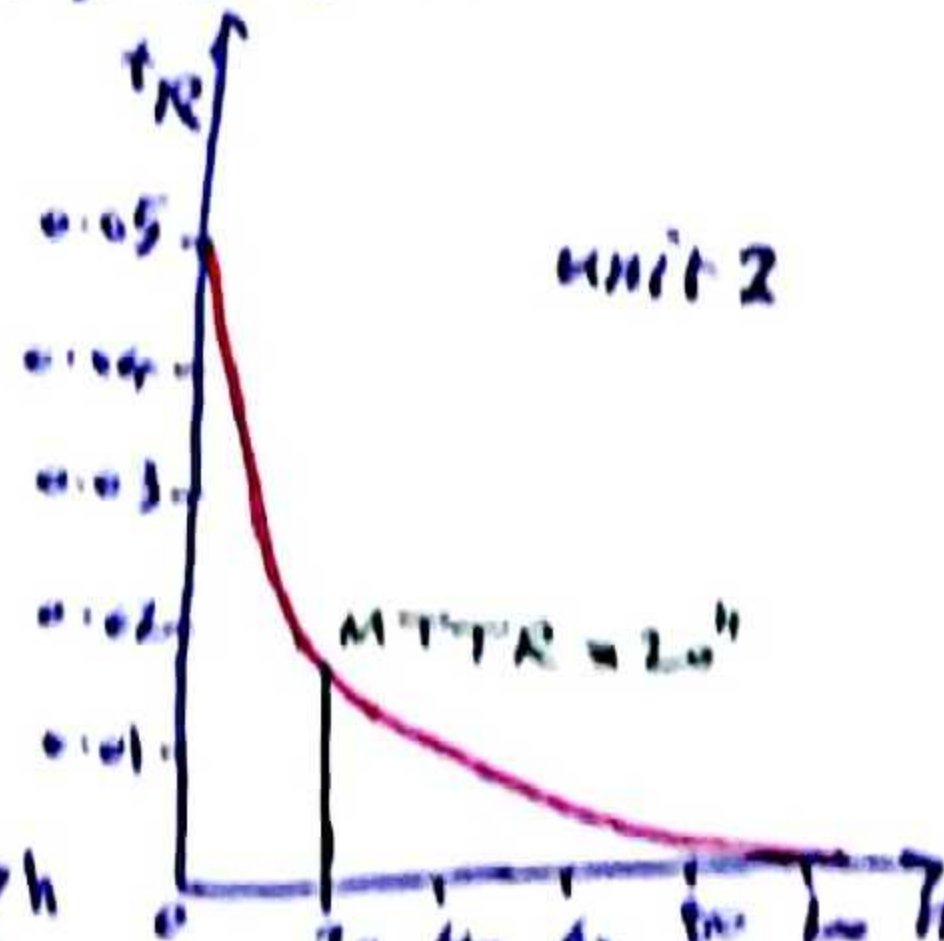
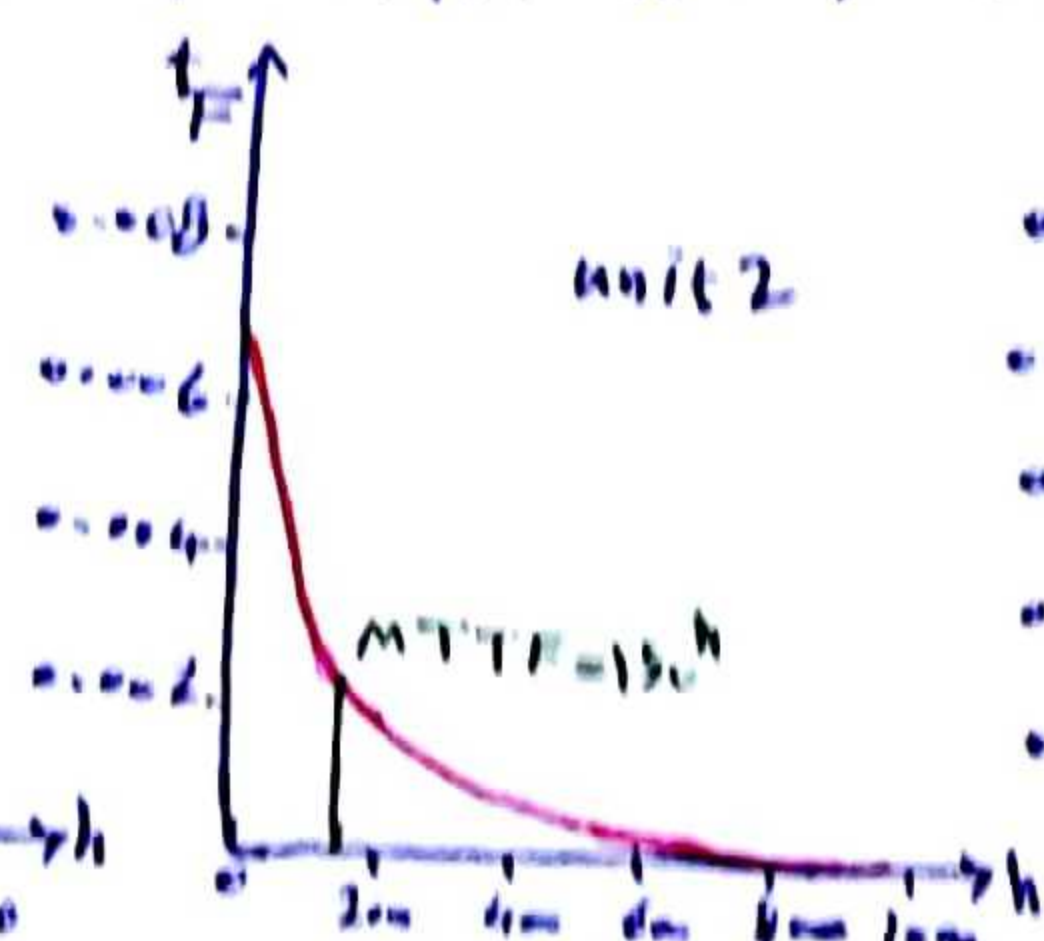
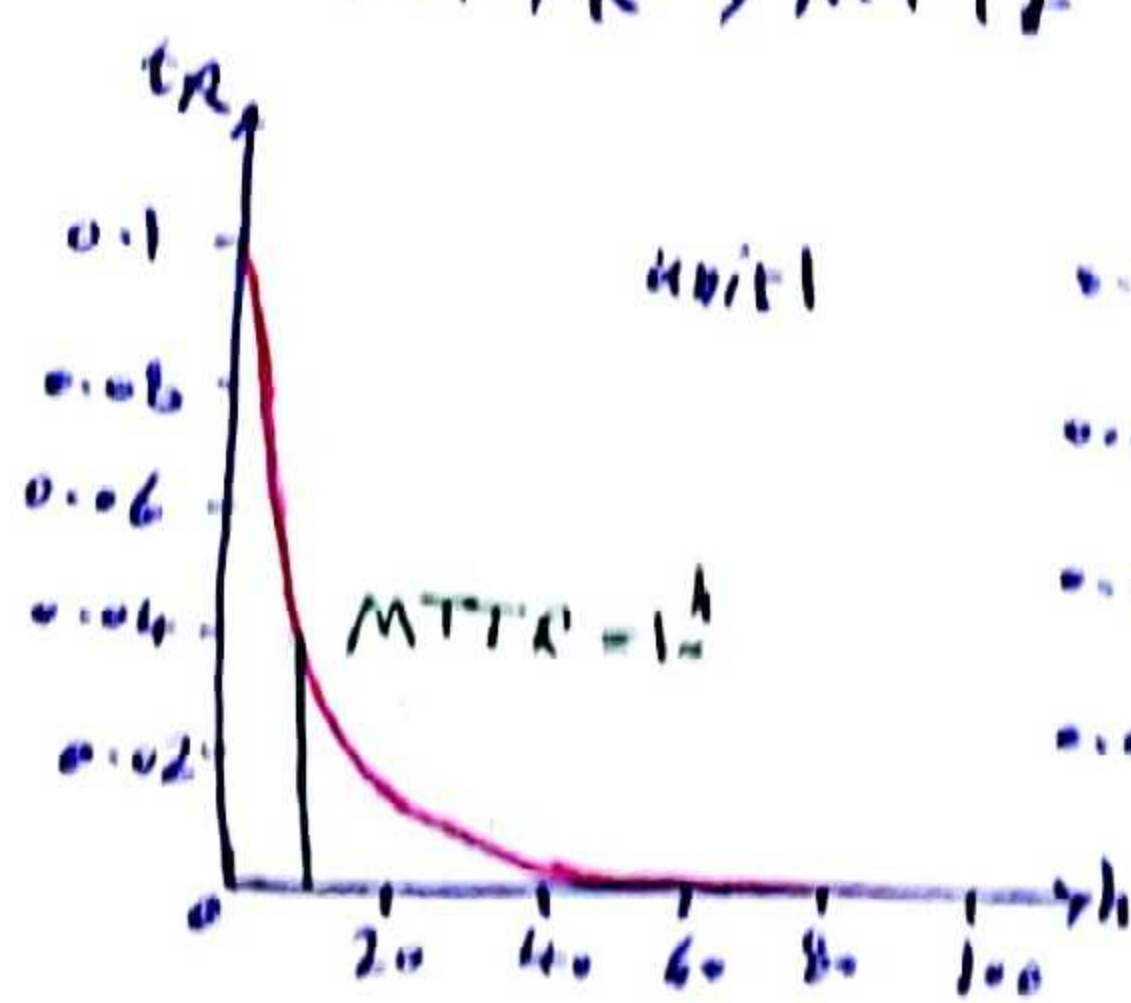
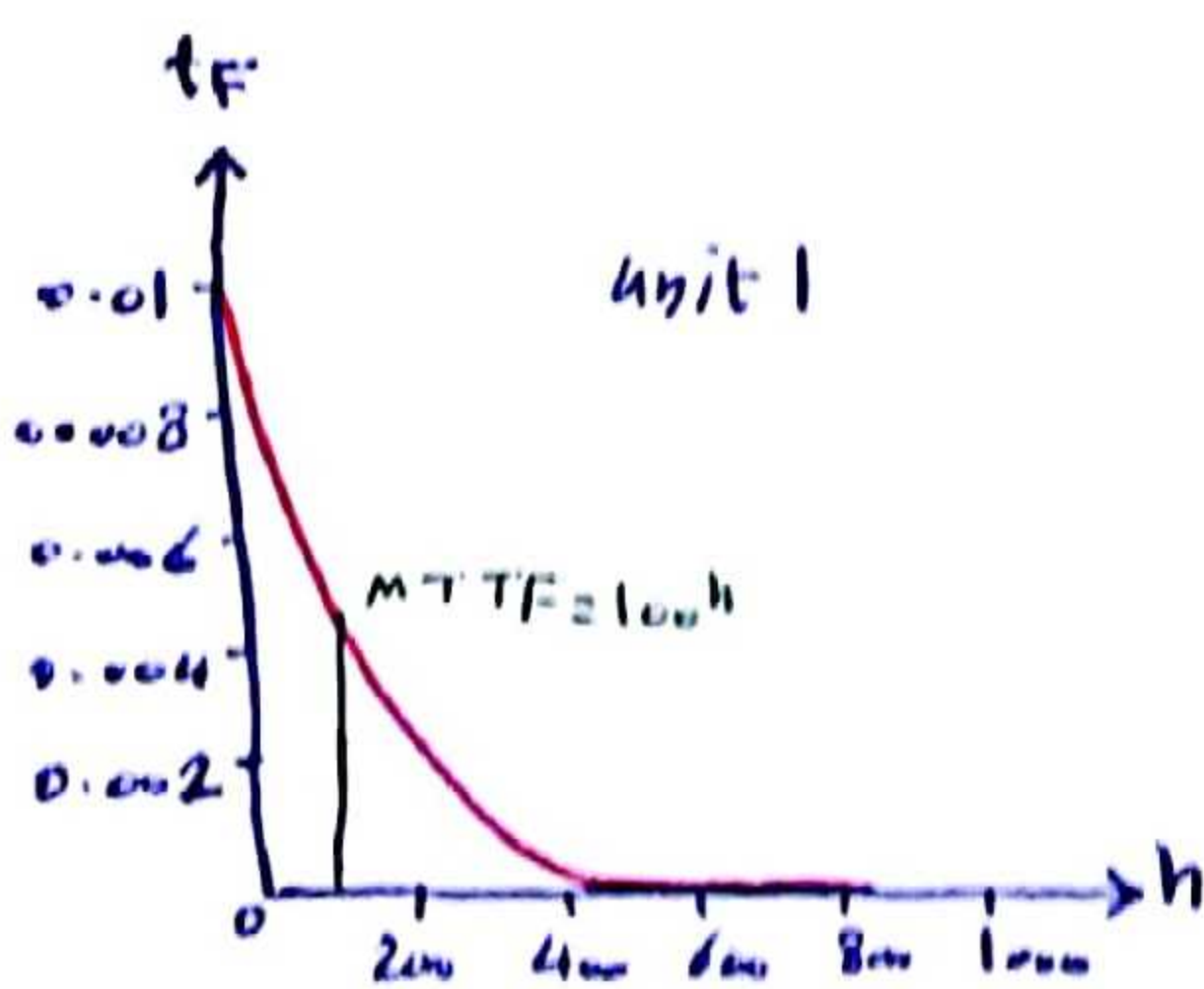
مسئله:

دو واحد تولیدی داریم:

unit 1: $MTTF = 100h$, $MTTR = 10h$

unit 2: $MTTF = 150h$, $MTTR = 20h$

مقدار امید ریاضی سفته های t_F و t_R برابر است با $MTTR, MTTF$



در دسترس بودن واحد و در بازه زمانی t با نیکوی w را با a_{gtw} نشان می‌دهیم.

- الگوریتم تولید نیکوی:

مرحله ۱: مشخص نیکوی را برابر با صفر قرار می‌دهیم. $w = 0$

مرحله ۲: مشخص نیکوی را به روز رسانی کرده و مشخص بازه زمانی را برابر با صفر قرار می‌دهیم. $t = 0$ ، $w = w + 1$

مرحله ۳: مقادیر u_1 و u_2 را به صورت رندوم تولید می‌کنیم. $u_1 \sim U(0,1)$ ، $u_2 \sim U(0,1)$

مرحله ۴: مقادیر t_F ، t_R را بدست می‌آوریم.

مرحله ۵: از $\min(N_T, t+1)$ تا $\min(N_T, \text{round}(t+t_F))$ مقدار $a_{gtw} = 1$ قرار می‌دهیم.

مرحله ۶: از $\min(N_T, \text{round}(t+t_F+t_R))$ تا $\min(N_T, \text{round}(t+t_F+1))$ مقدار $a_{gtw} = 0$ قرار می‌دهیم.

مرحله ۷: مشخص بازه زمانی را به روز رسانی می‌کنیم. $t = \min(\text{round}(t+t_F+t_R+1), N_T)$

مرحله ۸: اگر $t < N_T$ به مرحله ۳ برگردیم. در غیر این صورت به مرحله ۹ می‌رویم.

مرحله ۹: اگر $w < N_R$ به مرحله ۲ برگردیم. در غیر این صورت تولید نیکوی به پایان می‌رسد.

- مثال: برای یک اتفاق برنامه ریزی 2000h (تعداد کل بازه‌های زمانی) برای یک واحد تولیدی (رایج):

$$MTTF = 1000^h , MTTR = 50^h$$

ابتدا برای بدست آوردن t_F ، t_R (و مقیاس رندوم یک نواخت u_1 ، u_2 را با 1,0 تولید می‌کنیم):

$$u_1 = 0.6324 , u_2 = 0.0975$$

$$\Rightarrow t_F = 458.3 \xrightarrow{\text{round}} 458^h$$

$$t_R = 116.4 \xrightarrow{\text{round}} 116^h$$

تعداد بازه‌ها باید یک عدد صحیح باشد.

در 458 ساعت ابتدایی، واحد در دسترس است و از ساعت 458 تا 574 $458 + 116 = 574$ واحد در دسترس نیست.

چون هنوز $N_T = 2000^h$ نرسیده‌ایم، مجدداً مقادیر u_1 ، u_2 را تصادفی تولید می‌کنیم.

$$u_1 = 0.2785 , u_2 = 0.5469$$

$$\Rightarrow t_F = 1278^h , t_R = 30^h$$

از ساعت 574 تا $574 + 1278 = 1852$ ، واحد در دسترس است و از ساعت 1852 تا $1852 + 30 = 1882$ واحد

در دسترس نیست.

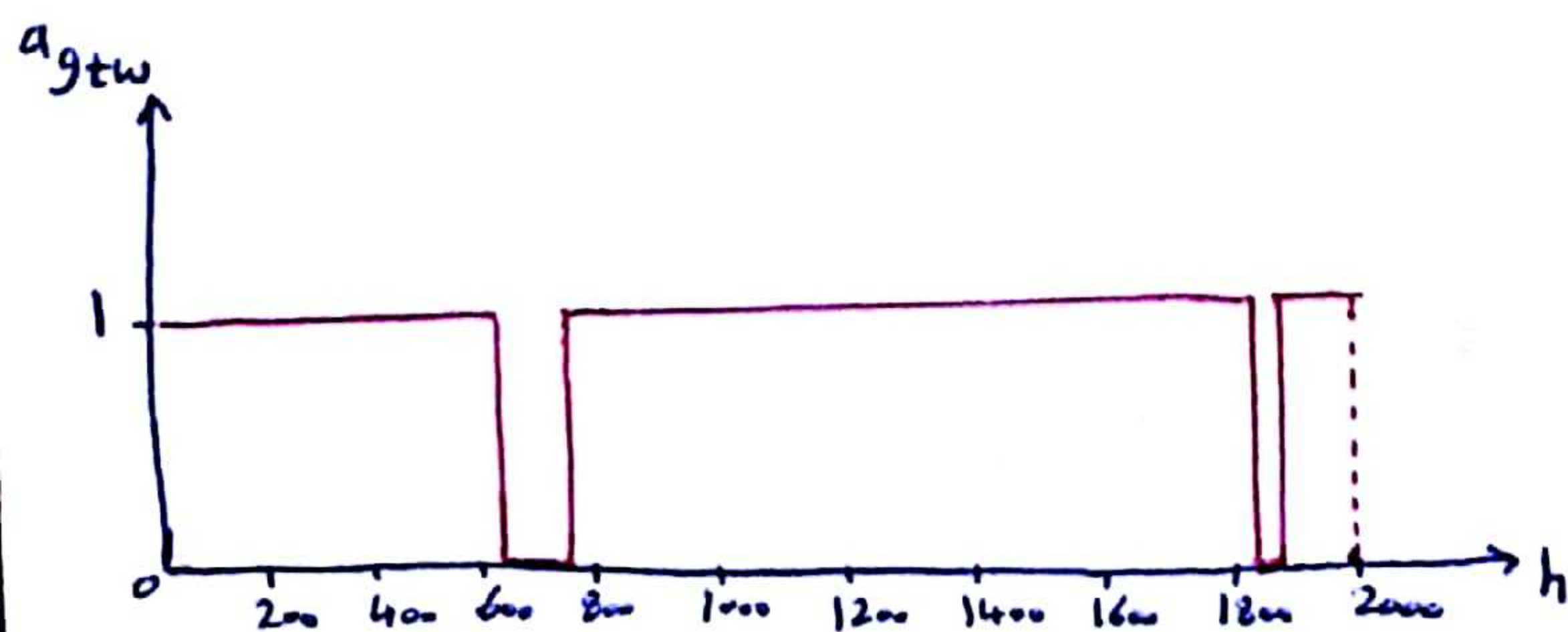
تولید مجدد u_1 و u_2 :

$$u_1 = 0.8003 , u_2 = 0.1419$$

$$\Rightarrow t_F = 223^h , t_R = 98^h$$

$$1882 + 223 > 2000$$

پس واحد از ساعت 1882 تا پایان اتفاق برنامه ریزی، در دسترس است.



تابع توزیع احتمال Q برای مجموعه ساریو Ω تعریف می شود
برای کاهش ساریو باید یک زیر مجموعه Ω' از Ω پیدا کنیم که دارای تابع توزیع احتمال Q' است. به طوری که فاصله این توابع احتمال (Probability Distance) کمترین مقدار ممکن باشد.

معمول ترین روش برای فاصله بین توابع توزیع احتمال Q و Q' روش Kantorovich distance است:

$$D_k(Q, Q') = \min \left\{ \sum_{\omega, \omega'} v(\omega, \omega') \eta(\omega, \omega') \right\}$$

$$\omega \in \Omega, \omega' \in \Omega'$$

$$\sum_{\omega'} \eta(\omega, \omega') = \pi_\omega \quad \text{و} \quad \sum_{\omega} \eta(\omega, \omega') = \tau_{\omega'}$$

π_ω و $\tau_{\omega'}$ احتمال ساریوهای ω و ω' بر طبق توابع توزیع Q و Q' هستند.

$$D_k(Q, Q') = \sum_{\omega} [\pi_\omega \min_{\omega'} v(\omega, \omega')]$$

الگوریتم با حذف برخی ساریوها از Ω بدت آید: backward reduction

اگر Ω' با انتخاب برخی ساریوها از Ω بدت آید: forward selection

- معمولاً در بعضی مسائل از جمله بازار برق، روشی دوم بهتر جواب می دهد.

در این روش ابتدا مجموعه Ω تهی است ($\Omega_0 = \emptyset$) و در هر تکرار، از بین ساریوهای انتخاب نشده ($\Omega \setminus \Omega_i$)، ساریویی که کمترین

فاصله را بین مجموعه اصلی و مجموعه کاهش یافته داشته باشد، انتخاب می شود و در مجموعه Ω قرار می گیرد.

الگوریتم زمانی پایان می یابد که به یک تعداد ساریو صاف شده یا به یک فاصله مورد نظر برسیم.

- الگوریتم کاهش ساریو (fast forward selection algorithm)

مرحله 0: تعیین تابع $v(\omega, \omega')$ برای ساریوهای ω و ω' از مجموعه ساریوهای Ω .

مرحله 1: تعیین d_ω :

$$d_\omega = \sum_{\substack{\omega' \in \Omega \\ \omega' \neq \omega}} [\pi_{\omega'} v(\omega, \omega')], \quad \forall \omega \in \Omega$$

$$\omega_1 = \arg \min d_\omega$$

$$\Omega_j^{[1]} = \{\omega_1, \dots, \omega_n\} \setminus \omega_1$$

$\Omega_j^{[i]}$: مجموعه ساریوهای که در مرحله اول انتخاب شده اند.

$\Omega_j^{[i]}$: مجموعه ساریوهای انتخاب شده در مرحله اول.

مرحله i :

$$v^{[i]}(\omega, \omega') = \min \{ v^{[i-1]}(\omega, \omega'), v^{[i-1]}(\omega, \omega_{i-1}) \}, \quad \forall \omega, \omega' \in \Omega_j^{[i-1]}$$

$$d_\omega^{[i]} = \sum_{\omega' \in \Omega_j^{[i-1]} \setminus \omega} [\pi_{\omega'} v^{[i]}(\omega, \omega')], \quad \forall \omega \in \Omega_j^{[i-1]}$$

$$\omega_i = \arg \min d_\omega^{[i]}$$

$$\Omega_j^{[i]} = \Omega_j^{[i-1]} \setminus \omega_i$$

• مرحله 1: $N_{2^*} + 1$

مجموعه‌های ناریوه‌های انتخاب شده $\Omega_J^* = \Omega_J$
 مجموعه‌های ناریوه‌های انتخاب نشده $\Omega_S^* = \Omega \setminus \Omega_J^*$

احتمال ناریوه‌ها انتخاب شده:

$$\pi_w^* = \pi_w + \sum_{w' \in J(w)} \pi_{w'} \quad , \quad \forall w \in \Omega_S^*$$

$$J(w) = \{w' \in \Omega_J^* \mid w = z(w')\} \quad , \quad z(w') = \arg \min_{w''} v(w'', w')$$

- دورنمای برای تابع تابع $v(\cdot)$ در مرحله 0

1- بر اساس نرم (Norm) اختلاف بین متغیرهای تصادفی

فرانید تصادفی λ : $\lambda = \{\lambda(w), w = 1, 2, \dots, N_2\}$

$$v(w, w') = \|\lambda(w) - \lambda(w')\|$$

2- بر اساس تابع هدف مسئله:

Minimize $Z = c^T x + \sum_w [\pi(w) q^T(w) y(w)]$

آنگاه جای λ مقدار امید ریاضی آنرا قرار دهیم $(\bar{\lambda} = E(\lambda))$:

Minimize $Z_E = c^T x + q^T(\bar{\lambda}) y(\bar{\lambda})$

اگر مقدار بهینه مسئله در stage 1 برابر \bar{x} باشد، و فرانید تصادفی λ مقدار آن رناریوه w یعنی $\lambda(w)$ جایگزین شود:

Minimize $Z_w = c^T \bar{x} + q^T(w) y(w)$

بنابراین تابع $v(\cdot)$ به شکل زیر تعریف می‌شود:

$$v(w, w') = |Z_w - Z_{w'}|$$

که Z_w مقدار بهینه تابع هدف است.

- در روش دوم، برخلاف روش اول برای بدست آوردن مقدار بهینه Z_w ، باید مسئله برنامه ریزی تصادفی (SP) حل شود.

- مثال روش 1:

توان تولیدی P از یک مرکز توربین بادی 100 MW در یک بازه زمانی مشخص، می‌تواند تولید چهار ناریوه P_w نشان داده شود:

ناریوه	1	2	3	4
$P_w \text{ (MW)}$	5	40	60	100
احتمال $\pi(w)$	0.25	0.2	0.2	0.35

$N_2 = 4$

می‌خواهیم مقدار ناریوه‌ها را به $N_{2^*} = 2$ کاهش دهیم.

• مرحله 0:

$$v(w, w') = \|P_w - P_{w'}\| \quad , \quad \forall w, w' \in \Omega$$

$$\Omega = \{1, 2, 3, 4\}$$

$$v = \begin{bmatrix} 0 & 35 & 55 & 95 \\ 35 & 0 & 20 & 60 \\ 55 & 20 & 0 & 40 \\ 95 & 60 & 40 & 0 \end{bmatrix} \text{ MW}$$

مرحله ۱: برای انتخاب سناریو از مجموع v ، سناریوی که فاصله Kantorovich بین π_3 و π_4 را مینیمم کند، انتخاب می‌شود.

$$d_1 = \pi_2 v(1,2) + \pi_3 v(1,3) + \pi_4 v(1,4) = 51.25 \text{ MW}$$

$$d_2 = \pi_1 v(2,1) + \pi_3 v(2,3) + \pi_4 v(2,4) = 33.75 \text{ MW}$$

$$d_3 = \pi_1 v(3,1) + \pi_2 v(3,2) + \pi_4 v(3,4) = 31.75 \text{ MW}$$

$$d_4 = \pi_1 v(4,1) + \pi_2 v(4,2) + \pi_3 v(4,3) = 43.75 \text{ MW}$$

$$\rightarrow \pi_s^{[1]} = \{3\} \quad , \quad \pi_j^{[1]} = \{1, 2, 4\}$$

مرحله ۲: به روز رسانی تابع $v(\cdot)$

$$v^{[2]}(1,2) = \min \{v(1,2), v(1,3)\} = 35 \text{ MW}$$

$$v^{[2]}(1,4) = \min \{v(1,4), v(1,3)\} = 55 \text{ MW}$$

$$v^{[2]}(2,1) = \min \{v(2,1), v(2,3)\} = 20 \text{ MW}$$

$$v^{[2]}(2,4) = \min \{v(2,4), v(2,3)\} = 20 \text{ MW}$$

$$v^{[2]}(4,1) = \min \{v(4,1), v(4,3)\} = 40 \text{ MW}$$

$$v^{[2]}(4,2) = \min \{v(4,2), v(4,3)\} = 40 \text{ MW}$$

$$\rightarrow v^{[2]} = \begin{bmatrix} 0 & 35 & 55 & 55 \\ 20 & 0 & 20 & 20 \\ 55 & 20 & 0 & 40 \\ 40 & 40 & 40 & 0 \end{bmatrix} \text{ MW}$$

سناریو π_s را از مجموع $v^{[2]}$ انتخاب می‌کنیم.

$$d_1^{[2]} = \pi_2 v^{[2]}(2,1) + \pi_4 v^{[2]}(4,1) = 18 \text{ MW}$$

$$d_2^{[2]} = \pi_1 v^{[2]}(1,2) + \pi_4 v^{[2]}(4,2) = 22.75 \text{ MW}$$

$$d_4^{[2]} = \pi_1 v^{[2]}(1,4) + \pi_2 v^{[2]}(2,4) = 17.75 \text{ MW}$$

$$\rightarrow \pi_s^{[2]} = \pi_s^* = \{3, 4\} \quad , \quad \pi_j^{[2]} = \pi_j^* = \{1, 2\}$$

مرحله ۳:

$$v(w^s, 1) : v(3,1) = 55 \quad , \quad v(4,1) = 95 \rightarrow \arg \min v(w^s, 1) = 3$$

$$v(w^s, 2) : v(3,2) = 20 \quad , \quad v(4,2) = 60 \rightarrow \arg \min v(w^s, 2) = 3$$

$$\rightarrow \pi_3^* = \pi_3 + \pi_1 + \pi_2 = 0.65$$

$$\pi_4^* = \pi_4 = 0.35$$

در این روش باید چند برنامه ریزی تعادلی را حل کنیم.

به سبب بار فزونی توربین بادی، توان تولید شده را به بازار برق می فروشند. اما از آنجایی که توان بادی تولید شده توسط توربین های بادی دارای عدم قطعیت است، تولید کننده توان P^D را در بازار روز بعد (day-ahead market) ثبت می کند.

سه مقدار تولید احتمالی اضافی (Δ^+) یا کسری احتمالی تولید (Δ^-) از طریق فرایند متعادل سازی (تغییرات) (real time) تنظیم می شود. تقسیم گیرنده در بازار روز بعد با بهینه کردن تابع زیر انجام می شود :

$$\text{Maximize } z = \sum_{w=1}^{N_w} \pi_w (\lambda^D P_w - \lambda^D (1-r^+) \Delta_w^+ - \lambda^D (r^- - 1) \Delta_w^-)$$

$$0 \leq P^D \leq P^{\max}$$

$$\Delta_w^+ - \Delta_w^- = P_w - P^D$$

$$0 \leq \Delta_w^+ \leq P_w$$

$$0 \leq \Delta_w^- \leq P^{\max}$$

$$P^{\max} = 100 \text{ MW} \text{ ظرفیت تولید فزونی بادی}$$

$$\lambda^D : \text{ قیمت بازار روز بعد}$$

$$r^+, r^- : \text{ ثبت قیمت عدم تعادل به } \lambda^D$$

$$\lambda^D = 20 \text{ \$/MWh}, \quad r^+ = 0.95, \quad r^- = 1.4$$

حال که چند برنامه ریزی تعادلی اصلاح شده، فرایند کاهش نابرابری را به شکل زیر انجام می دهیم :

مرحله ۰ :

$$v(w, w') = |z_w - z_{w'}|$$

$$\text{Maximize } z_E = (1125 - \bar{\Delta}^+ - 8 \bar{\Delta}^-)$$

$$\text{s.t. } 0 \leq \bar{P}^D \leq 100$$

$$\bar{\Delta}^+ - \bar{\Delta}^- = 56.25 - \bar{P}^D$$

$$0 \leq \bar{\Delta}^+ \leq 56.25$$

$$0 \leq \bar{\Delta}^- \leq 100$$

$$E(P) = 5 \times 0.25 + 40 \times 0.2 + 60 \times 0.2 + 100 \times 0.35 = 56.25 \text{ MW}$$

$$\rightarrow \bar{P}^D = 56.25 \text{ MW}, \quad \bar{\Delta}^+ = \bar{\Delta}^- = 0, \quad z_E = 1125 \text{ \$}$$

به دست آوردن تابع هدف z برای نتایج بعدی :

$$\text{Maximize } z_w = (20 P_w - \Delta_w^+ - 8 \Delta_w^-)$$

s.t.

$$\Delta_w^+ - \Delta_w^- = P_w - 56.25$$

$$0 \leq \Delta_w^+ \leq P_w$$

$$0 \leq \Delta_w^- \leq 100$$

$$\rightarrow \Delta_w^r (MW) = \begin{cases} 0, & w=1,2 \\ P_w - 56.25, & w=3,4 \end{cases} \quad \Delta_w^b (MW) = \begin{cases} 56.25 - P_w, & w=1,2 \\ 0, & w=3,4 \end{cases}$$

$$\rightarrow z_w (\$) = \begin{cases} 28 P_w - 450, & w=1,2 \\ 19 P_w + 56.25, & w=3,4 \end{cases}$$

$w \setminus w'$	1	2	3	4
$z_w (\$)$	-310	670	1196.25	1956.25
π_w	0.25	0.2	0.2	0.35

$$v = \begin{bmatrix} 0 & 980 & 1506.25 & 2266.25 \\ 980 & 0 & 526.25 & 1286.25 \\ 1506.25 & 526.25 & 0 & 760 \\ 2266.25 & 1286.25 & 760 & 0 \end{bmatrix} \$$$

$$d_1 = \pi_2 v(1,2) + \pi_3 v(1,3) + \pi_4 v(1,4) = 1290.4375$$

$$d_2 = \pi_1 v(2,1) + \pi_3 v(2,3) + \pi_4 v(2,4) = 800.4375$$

$$d_3 = \pi_1 v(3,1) + \pi_2 v(3,2) + \pi_4 v(3,4) = 747.8125$$

$$d_4 = \pi_1 v(4,1) + \pi_2 v(4,2) + \pi_3 v(4,3) = 975.8125$$

$$\rightarrow \begin{aligned} \mathcal{N}_S^{[1]} &= \{3\} \\ \mathcal{N}_J^{[1]} &= \{1,2,4\} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} v^{[2]}(1,2) &= \min\{v(1,2), v(1,3)\} = 980 \\ v^{[2]}(1,4) &= \min\{v(1,4), v(1,3)\} = 1506.25 \\ v^{[2]}(2,1) &= 526.25, \quad v^{[2]}(2,4) = 526.25 \\ v^{[2]}(4,1) &= 760, \quad v^{[2]}(4,2) = 760 \end{aligned}$$

$$\rightarrow v^{[2]} = \begin{bmatrix} 0 & 980 & 1506.25 & 1506.25 \\ 526.25 & 0 & 526.25 & 526.25 \\ 1506.25 & 526.25 & 0 & 760 \\ 760 & 760 & 760 & 0 \end{bmatrix} \$$$

$$d_1^{[2]} = \pi_2 v^{[2]}(2,1) + \pi_4 v^{[2]}(4,1) = 371.25$$

$$d_2^{[2]} = 511, \quad d_4^{[2]} = 481.8125$$

$$\rightarrow \mathcal{N}_S^{[2]} = \mathcal{N}_S^* = \{1,3\}, \quad \mathcal{N}_J^{[2]} = \mathcal{N}_J^* = \{2,4\}$$

$$\begin{aligned} v(w^*, 2): & v(1,2) = 980, \quad v(3,2) = 526.25 \\ v(w^*, 4): & v(1,4) = 2266.25, \quad v(3,4) = 760 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \rightarrow \pi_1^* &= \pi_1 = 0.25 \\ \pi_2^* &= \pi_3 + \pi_2 + \pi_4 = 0.75 \end{aligned}$$

- مدیریت ریسک

در مسائل تصمیم گیری، توسط روش برنامه ریزی خطی، تابع هدف به طور مثال ماکزیم کردن سود یا مینیم کردن هزینه بود.

چون متغیرهای خطی دارای یک تابع توزیع هستند، در مسائل بهینه سازی باید یک پارامتر ضریب تابع توزیع (مثلاً امید ریاضی متغیر) را بهینه کرد.

مثلاً ماکزیم کردن امید ریاضی سود

وقتی امید ریاضی متغیرهای رایج را بهینه می کنیم، اشکالی که پیش می آید این است که سایر ضرایب تابع توزیع بی تأثیر شود بطور مثال ممکن است مقدار امید ریاضی سود قابل قبول باشد اما سود منفی وجود داشته باشد.

معمولترین راه مدیریت ریسک اضافه کردن یک عبارت برای اندازه گیری ریسک در فرمول بندی مسئله است.

معیار اندازه گیری ریسک می تواند به طور مثال واریانس تابع سود یا احتمال کمتر بودن امید ریاضی از یک مقدار مشخص باشد.

- معیارهای اندازه گیری ریسک:

- ۱- واریانس
- ۲- احتمال کمتر بودن تابع هدف از یک مقدار مشخص Shortfall Probability
- ۳- امید ریاضی ضرایب کمتر بودن تابع هدف از یک مقدار مشخص Expected shortage
- ۴- ارزش مورد انتظار ریسک (VaR) Value-at-Risk
- ۵- ارزش مورد انتظار ریسک مشروط (CVaR) Conditional Value-at-Risk

- تصمیم بندی مسائل از نظر ریسک:

- ۱- تصمیم گیری بدون در نظر گرفتن ریسک Risk-Neutral Decision Making
- ۲- تصمیم گیری ریسک گیر Risk-Averse

: Risk-Neutral

$$\text{Maximize } E_w \{ f(x, w) \}, x \in X, w \in \Omega$$

مثال: خرید برق از بازار آینده و فروش برق به مصرف کننده به منظور ماکزیم کردن سود توسط خرده فروش بازار برق
 future market Profit retailer

$\lambda_{t,u}^P$: قیمت برق Pool در بازه t برای روز u

$\lambda_{t,f}^F$: قیمت برق خریداری شده از بازار آینده از طریق سه قرارداد مختلف $f=1,2,3$

$x_{t,f}$: ماکزیم مقدار توان قابل خریداری

$\alpha_{t,f}$: توان خریداری شده از طریق قرارداد f

P_t^c : توان مصرفی مشتری در بازه t

$\lambda_{t,DS}^c$: قیمت فروش انرژی به مصرف کننده

سه بازه یک ساعت

مقدار مصرف برای سه بازه زمان: 175, 225, 150 MW

الملاحظات قرار دادها:

قرارداد	قیمت (\$/MWh)	مکانیزم توان (MW)
1	34	50
2	35	30
3	36	25

قیمت Pool برابر ده نایبر با احتمال یکسان:

نایبر	باز زمان			نایبر	بازه زمان		
	1	2	3		1	2	3
1	28.5	36.3	31.4	6	29.2	34.8	31.2
2	27.3	37.5	29.6	7	34.1	36.9	35.4
3	29.4	35.7	31.3	8	33.4	35.4	34.9
4	33.9	35.4	35.1	9	28.4	36.3	32.9
5	34.5	38.9	37.5	10	27.6	38.9	32.1

مکانیزم کردن سود بدون در نظر گرفتن ریسک:

درآمد فروش انرژی - هزینه خرید انرژی

$$\text{Maximize } \sum_{t=1}^3 \lambda^c P_t^c - \sum_{f=1}^3 \sum_{t=1}^3 \lambda_f^F x_f - \sum_{w=1}^{10} \pi_w \sum_{t=1}^3 \lambda_{tw}^P y_{tw}$$

s.t.

$$0 \leq x_f \leq x_f^{\max}, \quad f = 1, 2, 3$$

$$\sum_{f=1}^3 x_f + y_{tw} = P_t^c$$

$$y_{tw} \geq 0$$

y_{tw} : توان خریداری شده از Pool در بازه t با نایبر w

Optimal solution: $\pi_1^* = 0, \pi_2^* = 0, \pi_3^* = 0$

یعنی تمام انرژی مورد نیاز از Pool خریداری می شود.

زیرا میانگین قیمت Pool برابر $33.46 \text{ } \$/\text{MWh}$ است که از قیمت در سهم قرارداد پایینتر است.

$$E(\text{سود}) = 618.75 \text{ \$}$$

سود برآورد می شود:

نایبر	سود (\$) (\$)	نایبر	سود (\$) (\$)
1	1312.5	6	1580
2	1537.5	7	-362.5
3	1370	8	167.5
4	57.5	9	1065
5	-1240	10	740

چون ریسک انتقال گرفته نشد و هدف مکانیزم کلان سود بود، در بعضی نایبرها سودهای منفی و پائینی ایجاد شد.

احتمال وجود سود منفی: 0.2

Risk - Averse
 برای اندازه گیری ریسک یک تابع r_w اضافه می کنیم.

$$\text{Maximize } E_w \{ f(x, w) \} - \beta r_w \{ f(x, w) \}$$

ضریب $\beta > 0$ معادله بین سود و ریسک را نشان می دهد.
 با افزایش β ، اهمیت امید ریاضی سود نسبت به ریسک کمتر می شود.
 همچنین می توان ریسک را به شکل یک مقدار جداگانه در نظر گرفت:

$$\text{Maximize } E_w \{ f(x, w) \}$$

s.t.

$$r_w \{ f(x, w) \} \leq \delta$$

ریسک کمتر

نقطه ای که نشان می دهد می توان یک مقدار امید ریاضی سود و ریسک را برگزید که هر دو مقدار امید ریاضی سود آن بزرگتر و ریسک آن کمتر باشد.
 مجموعه نقاطی که بر این معادله مختلف β ، فضای بین را تشکیل می دهند.

