

Università degli studi di Bergamo

Anno Accademico 2023/2024

MODELLI E ALGORITMI DI OTTIMIZZAZIONE

Modelli di Programmazione Lineare

Mista Intera – Esercizi 1 e 2 (E3)



Giovanni Micheli

- Insiemi

✓ T : insieme dei mesi

$$T = \{1,2,3,4,5\}$$

✓ S : insieme dei server

$$S = \{SIP, EIP, SGI, SUN\}$$



- Dati - Vettori

- N_s Numero massimo di impiegati supportati dal server s
- C_s Costo di acquisto [€] del server s
- U_t Utenze da coprire al mese t



- Dati - Scalari

- sc_1 Sconto sui server di tipo SGI **0.10**
acquistati nei primi due mesi
- sc_2 Sconto sui server di tipo SUN **0.25**
acquistati nei primi due mesi
- B Budget [€] per i primi due mesi **9500**



- Calcolo dei costi di investimento mensili
 - $Inv_{s,t}$ Costo di investimento [€] del server s al mese t
 - $Inv_{s,t} = C_s$ $t \geq 3, s \in S$
 - $Inv_{s,t} = C_s$ $t \leq 2, s \in \{SIP, EIP\}$
 - $Inv_{SGI,t} = (1 - sc_1)C_{SGI}$ $t \leq 2$
 - $Inv_{SUN,t} = (1 - sc_2)C_{SUN}$ $t \leq 2$



- Variabili Decisionali

- $x_{s,t}$ Numero di server della tipologia s installati al mese t [$x_{s,t} \in \mathbb{N}$]
- $y_{s,t}$ Numero di server della tipologia s disponibili al mese t [$y_{s,t} \in \mathbb{N}$]
- z Variabile obiettivo : costi di investimento totali [€]



- Variabili Decisionali

- $x_{s,t}$ Numero di server della tipologia s installati al mese t [$x_{s,t} \in \mathbb{N}$]
- $y_{s,t}$ Numero di server della tipologia s disponibili al mese t [$y_{s,t} \in \mathbb{N}$]

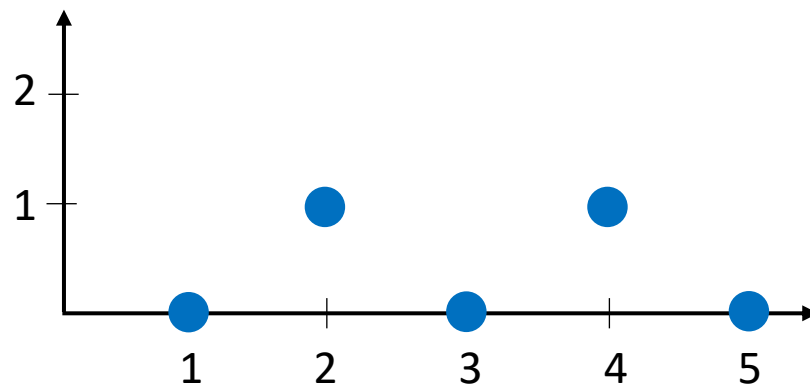
1 server installato al mese 2

1 server installato al mese 4



- Variabili Decisionali

- $x_{s,t}$ Numero di server della tipologia s installati al mese t [$x_{s,t} \in \mathbb{N}$]
- $y_{s,t}$ Numero di server della tipologia s disponibili al mese t [$y_{s,t} \in \mathbb{N}$]

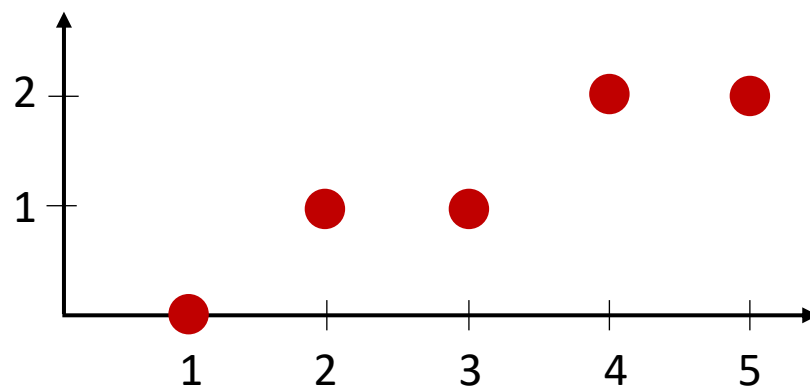


1 server installato al mese 2

1 server installato al mese 4

- Variabili Decisionali

- $x_{s,t}$ Numero di server della tipologia s installati al mese t [$x_{s,t} \in \mathbb{N}$]
- $y_{s,t}$ Numero di server della tipologia s disponibili al mese t [$y_{s,t} \in \mathbb{N}$]



1 server installato al mese 2
1 server installato al mese 4

- Funzione obiettivo

$$\min z = \sum_s \sum_t Inv_{s,t} x_{s,t}$$



- Vincoli

- ✓ Copertura utenze

In **ogni** mese, i server disponibili devono supportare il numero di utenze richiesto



- Vincoli

- ✓ Copertura utenze

$$\sum_s N_s y_{s,t} \geq U_t \quad \forall t$$



- Vincoli

- ✓ Copertura utenze

$$\sum_s N_s y_{s,t} \geq U_t \quad \forall t$$

- ✓ Budget

I costi di investimento sostenuti nei primi due mesi non devono eccedere il budget



- Vincoli

- ✓ Copertura utenze

$$\sum_s N_s y_{s,t} \geq U_t \quad \forall t$$

- ✓ Budget

$$\sum_{t=1}^2 \sum_s Inv_{s,t} x_{s,t} \leq B$$



- Vincoli

- ✓ Legame tra variabili

Creazione del legame logico tra le variabili intere \rightarrow i server di **ogni** tipologia disponibili in **ogni** mese sono pari alla somma dei server installati dal primo mese fino al mese in corso



- Vincoli

✓ Legame tra variabili

$$y_{s,t} = \sum_{\tau=1}^t x_{s,\tau} \quad \forall s, \forall t$$



- Vincoli

- ✓ Legame tra variabili

$$y_{s,t} = \sum_{\tau=1}^t x_{s,\tau} \quad \forall s, \forall t$$

- ✓ Server per la Produzione

Al mese 3 è richiesto che sia disponibile almeno uno dei due software più potenti



- Vincoli

- ✓ Legame tra variabili

$$y_{s,t} = \sum_{\tau=1}^t x_{s,\tau} \quad \forall s, \forall t$$

- ✓ Server per la Produzione

$$y_{SGI,3} + y_{SUN,3} \geq 1$$



- Insiemi

✓ I : insieme delle miniere

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

✓ T : insieme degli anni

$$T = \{1,2,3,4, 5\}$$



- Dati - Vettori

- R_i Royalties [M\$] associate all'utilizzo della miniera i
- cu_i Costo unitario estrattivo [M\$/Mton] della miniera i
- C_i Capacità annuale [Mton] della miniera i
- q_i Indice di qualità dei minerali estratti dalla miniera i
- qf_t Indice di qualità richiesto all'anno t



- Dati - Scalari

- N Numero massimo di miniere utilizzabili in ogni anno **3**
- p Prezzo di vendita del prodotto finito [M\$/Mton] **10**



- Variabili Decisionali

- $x_{i,t}$ Quantità di minerali [Mton] estratta dalla miniera i nell'anno t ($x_{i,t} \geq 0$)
- y_t Quantità di prodotto finito [Mton] venduta all'anno t ($y_t \geq 0$)
- $\delta_{i,t}$ Binaria: 1 se la miniera i è utilizzata all'anno t – 0 altrimenti
- z Variabile obiettivo : profitti totali [\$]



- Funzione obiettivo

$$\max z = \underbrace{p \sum_t y_t}_{\text{Ricavi derivanti dalla vendita del prodotto finito}} - \underbrace{\sum_i cu_i \sum_t x_{i,t}}_{\text{Costi estrattivi}} - \underbrace{\sum_i \sum_t R_i \delta_{i,t}}_{\text{Royalties}}$$

- Vincoli

- ✓ Quantità prodotto finito

In **ogni** anno, la quantità di prodotto finito ottenuta è pari alla somma delle quantità estratte dalle miniere



- Vincoli

- ✓ Quantità prodotto finito

$$y_t = \sum_i x_{i,t} \quad \forall t$$



- Vincoli

- ✓ Quantità prodotto finito

$$y_t = \sum_i x_{i,t} \quad \forall t$$

- ✓ Capacità della miniera

In **ogni** anno, l'estrazione da **ciascuna** miniera è

- Nulla se la miniera non è utilizzata
- Limitata dalla capacità se la miniera è utilizzata



- Vincoli

- ✓ Quantità prodotto finito

$$y_t = \sum_i x_{i,t} \quad \forall t$$

- ✓ Capacità della miniera

$$x_{i,t} \leq C_i \delta_{i,t} \quad \forall i, \forall t$$



- Vincoli

- ✓ Limiti di utilizzo

Ogni anno, non possono essere utilizzate più di N miniere



- Vincoli

- ✓ Limiti di utilizzo

$$\sum_i \delta_{i,t} \leq N \quad \forall t$$



- Vincoli

- ✓ Limiti di utilizzo

$$\sum_i \delta_{i,t} \leq N \quad \forall t$$

- ✓ Qualità

Ogni anno l'indice di qualità del prodotto finito deve essere rispettato



- Vincoli

- ✓ Limiti di utilizzo

$$\sum_i \delta_{i,t} \leq N \quad \forall t$$

- ✓ Qualità

$$\sum_i q_i x_{i,t} = q f_t y_t \quad \forall t$$



- Vincoli

✓ 3 deve essere utilizzata in caso di utilizzo di 1 o 2

$\delta_{1,t}$	$\delta_{2,t}$	$\delta_{3,t}$
0	0	0
1	0	0
0	1	0
1	1	0
0	0	1
1	0	1
0	1	1
1	1	1



- Vincoli

✓ 3 deve essere utilizzata in caso di utilizzo di 1 o 2

$\delta_{1,t}$	$\delta_{2,t}$	$\delta_{3,t}$	
0	0	0	A
1	0	0	NA
0	1	0	NA
1	1	0	NA
0	0	1	A
1	0	1	A
0	1	1	A
1	1	1	A



- Vincoli

- ✓ 3 deve essere utilizzata in caso di utilizzo di 1 o 2

$\delta_{1,t}$	$\delta_{2,t}$	$\delta_{3,t}$	
0	0	0	A
1	0	0	NA
0	1	0	NA
1	1	0	NA
0	0	1	A
1	0	1	A
0	1	1	A
1	1	1	A

$$\delta_{3,t} \geq \delta_{1,t} \quad \forall t$$



- Vincoli

✓ 3 deve essere utilizzata in caso di utilizzo di 1 o 2

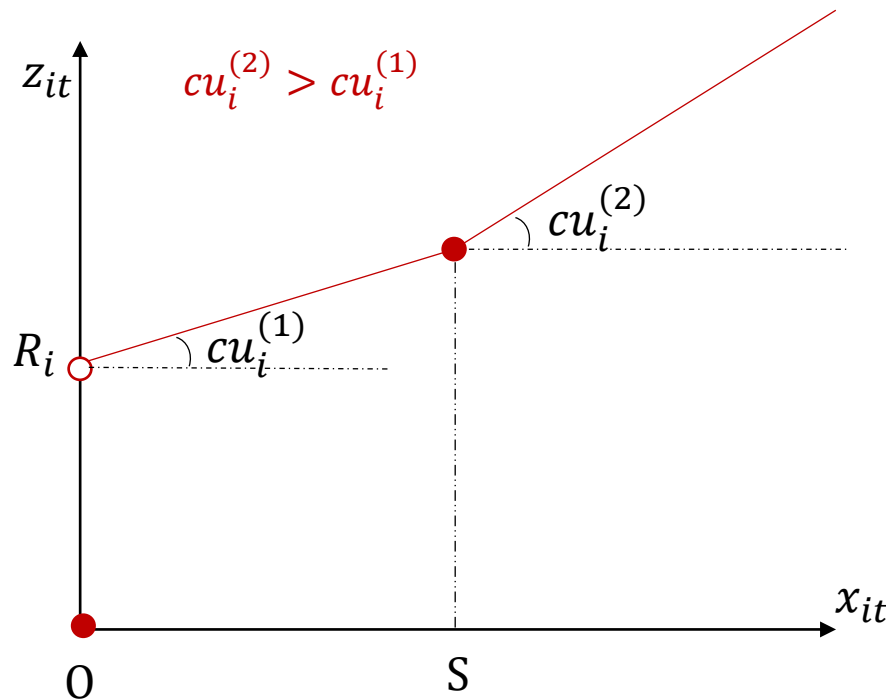
$\delta_{1,t}$	$\delta_{2,t}$	$\delta_{3,t}$	
0	0	0	A
1	0	0	NA
0	1	0	NA
1	1	0	NA
0	0	1	A
1	0	1	A
0	1	1	A
1	1	1	A

$$\delta_{3,t} \geq \delta_{1,t} \quad \forall t$$

$$\delta_{3,t} \geq \delta_{2,t} \quad \forall t$$

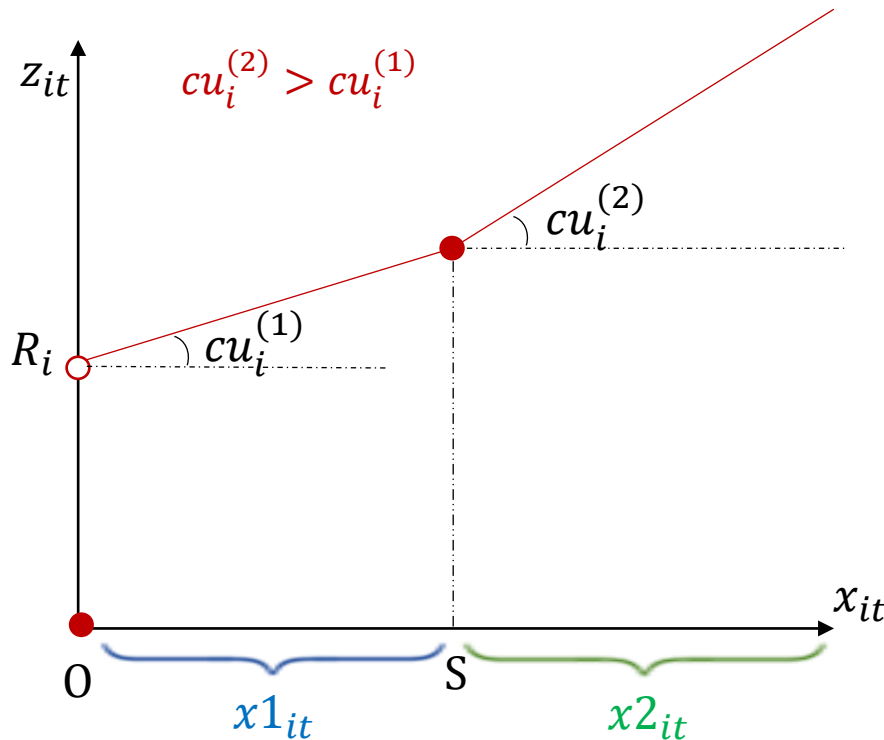


B. Funzione di costo lineare a tratti convessa



- Esistenza di una soglia oltre la quale i costi unitari variano
- I costi unitari crescono al crescere delle quantità prodotte

B. Funzione di costo lineare a tratti convessa



- Scomposizione di x_{it} in due variabili non negative:

$$x_{it} = x1_{it} + x2_{it}$$

- Imposizione della soglia

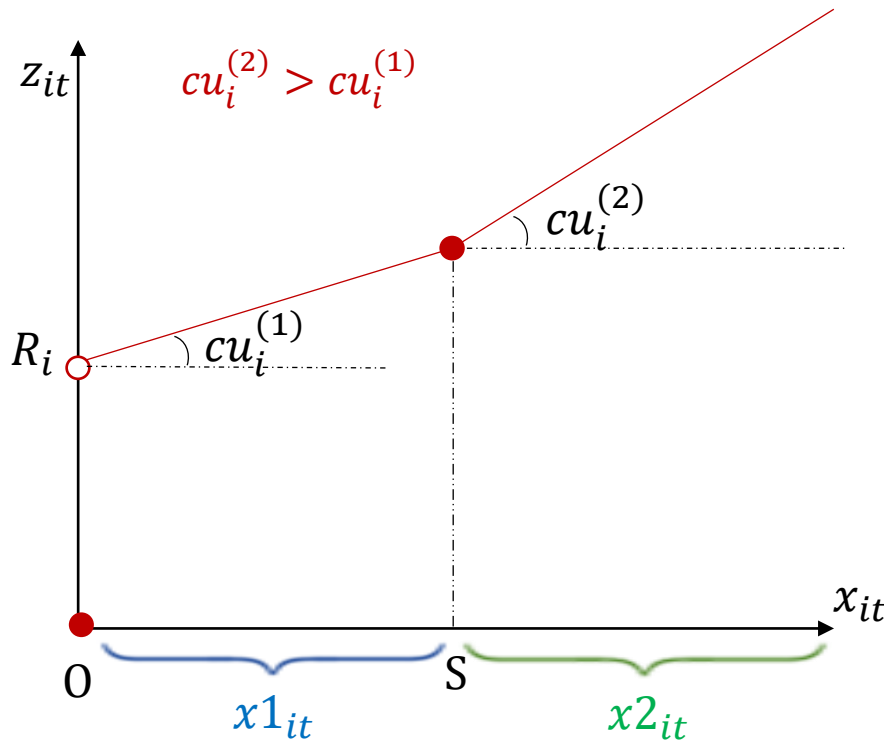
$$x1_{it} \leq S$$

- Nuova funzione di costo

$$z_{it} = R_i \delta_{it} + cu_i^{(1)} x1_{it} + cu_i^{(2)} x2_{it}$$



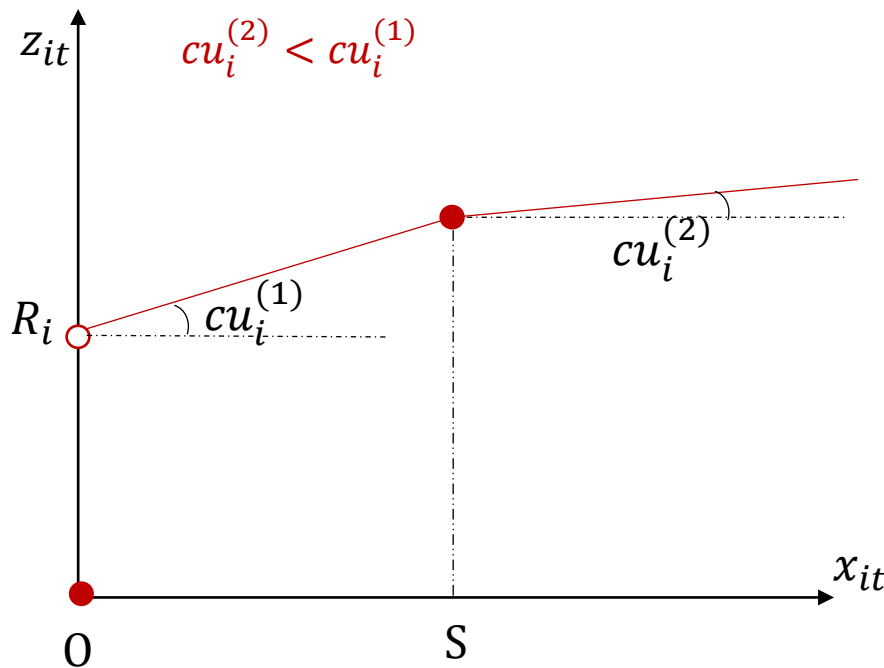
B. Funzione di costo lineare a tratti convessa



- La convessità della funzione di costo non richiede l'introduzione di vincoli di precedenza.

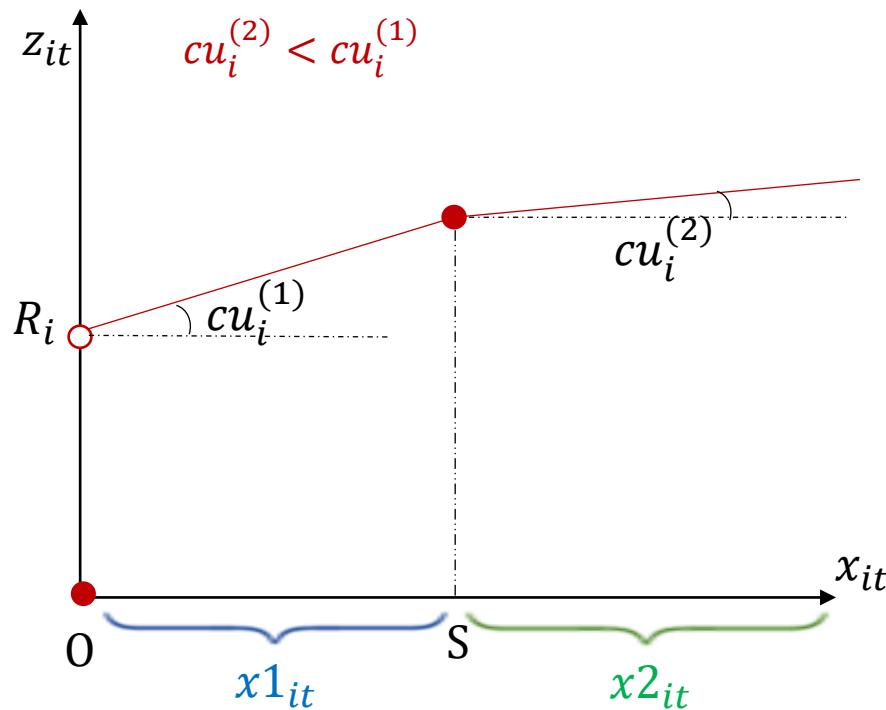
- $x2_{it}$ assumerà valore positivo solo quando $x1_{it}$ sarà satura.

C. Funzione di costo lineare a tratti concava



- Esistenza di una soglia oltre la quale i costi unitari variano
- I costi unitari decrescono al crescere delle quantità prodotte

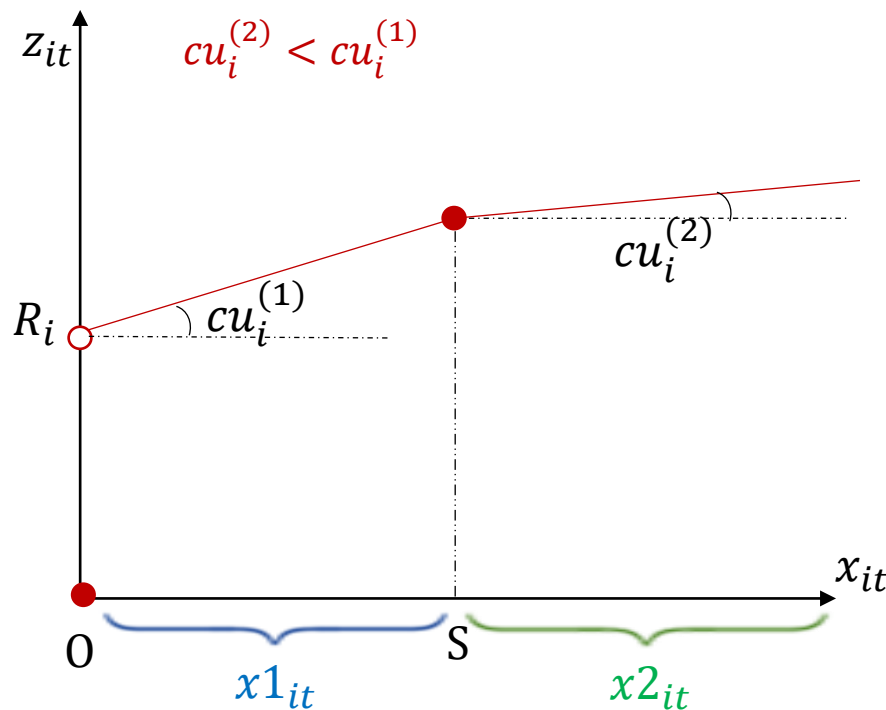
C. Funzione di costo lineare a tratti concava



- Scomposizione di x_i in due variabili non negative:

$$x_{it} = x1_{it} + x2_{it}$$
- La concavità della funzione di costo porterebbe ad assegnare valori positivi a $x2_{it}$ prima di $x1_{it}$.

C. Funzione di costo lineare a tratti concava



- Duplicazione delle variabili binarie $\delta1_{it}$ e $\delta2_{it}$ per controllare i due intervalli

$$\delta1_{it} = \begin{cases} 1 & \text{se } x1_{it} > 0 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

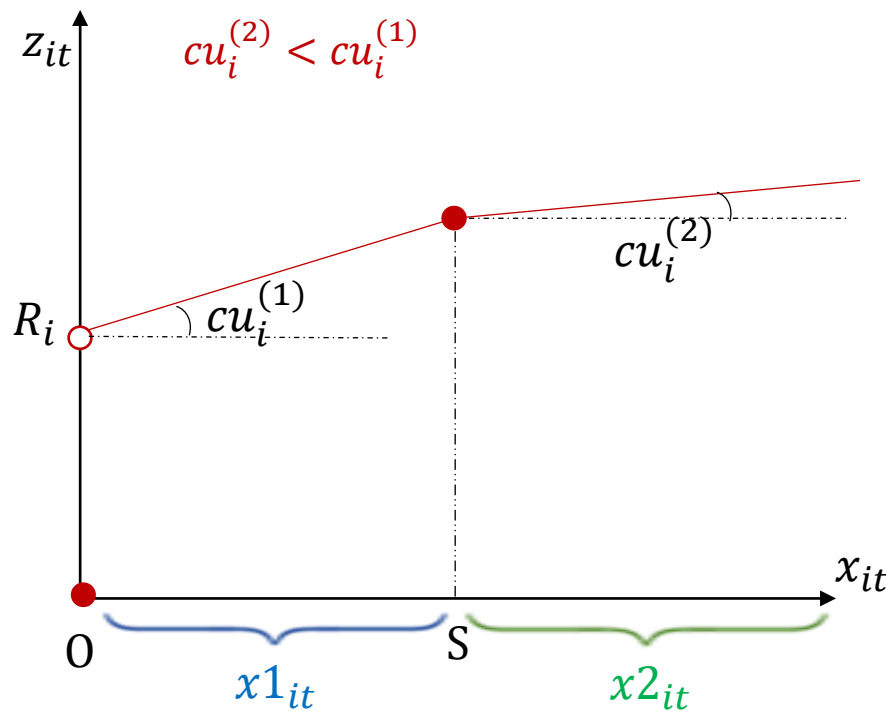
$$\delta2_{it} = \begin{cases} 1 & \text{se } x2_{it} > 0 \\ 0 & \text{altrimenti} \end{cases}$$

- Nuova funzione di costo

$$z_{it} = R_i \delta1_{it} + cu_i^{(1)} x1_{it} + cu_i^{(2)} x2_{it}$$



C. Funzione di costo lineare a tratti concava



- Vincolo di coerenza per ciascuna coppia di variabili

$$x1_{it} \leq S \delta1_{it}$$

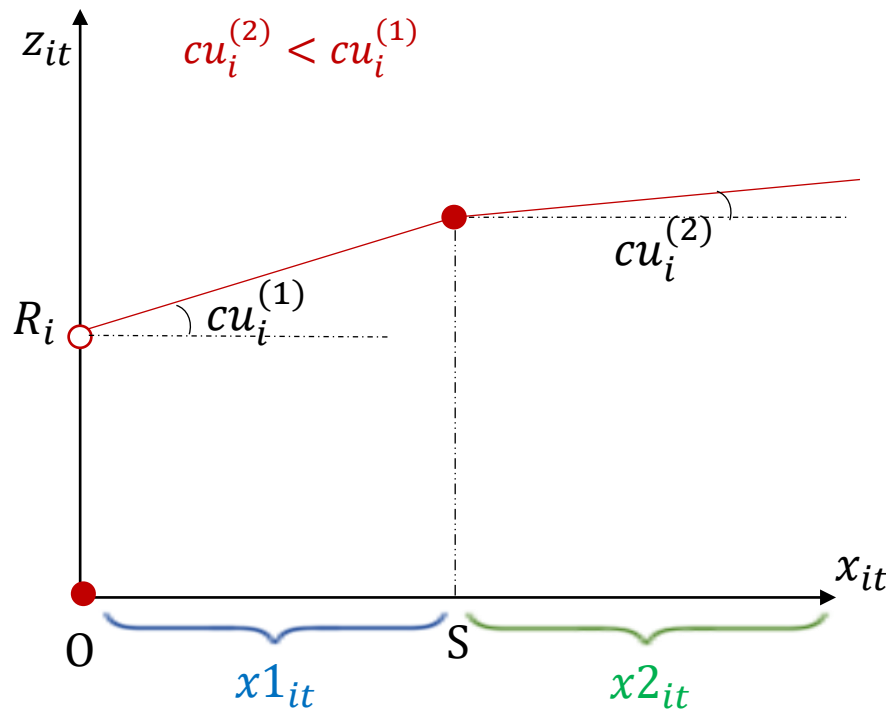
$$x2_{it} \leq C \delta2_{it}$$

- Vincolo di precedenza

$$\delta2_{it} \leq \frac{x1_{it}}{S}$$



C. Funzione di costo lineare a tratti concava



- Vincolo di coerenza per ciascuna coppia di variabili

$$x1_{it} \leq S \delta1_{it}$$

$$x2_{it} \leq C \delta2_{it}$$

- Vincolo di precedenza

$$\delta2_{it} \leq \frac{x1_{it}}{S}$$

$x2_{it}$ è forzata ad essere nulla fino alla saturazione di $x1_{it}$

1. Investimenti multiperiodali
2. Regole di modellazione



1. Investimenti multiperiodali

- Richiedono l'introduzione di un duplice set di variabili decisionali, da collegare tramite la scrittura di vincoli intertemporali.



2. Regole di modellazione

- Modellare funzioni di costo lineari a tratti
 - Se convesse, richiedono la sola scomposizione delle variabili continue nei sottointervalli
 - Se concave, richiedono l'introduzione di variabili binarie in ciascun sottointervallo e la scrittura di vincoli di precedenza.

