# Modello di programmazione lineare intera per la pianificazione di turni ospedalieri

Candidato

Giulia Forasassi

Relatore

Prof. Fabio Schoen

Correlatore

Dott. Matteo Lapucci

Università degli Studi di Firenze

Scuola di Ingegneria - Dipartimento di Ingegneria dell'Informazione Corso di Laurea triennale in Ingegneria Informatica

27 Febbraio 2020

# Piano della presentazione

1 Definizione del problema

2 Vincoli

3 Risultati ed esperimenti

# Programmazione dei turni

- Attività fondamentale in ogni settore lavorativo
- Obbiettivo: ottimizzare pianificazione dei turni
- Problema di programmazione lineare intera

## Competizione internazionale

- Fissati *N* infermieri e *M* settimane
- Output: orario lavorativo
- Soddisfare la maggior parte dei vincoli imposti

000

## Dati del problema

#### Informazioni Generali

- Tipi turni: Mattino, Pomeriggio, Tardo pomeriggio, Notte
- Competenze: Caposala, Infermiere, Tirocinante...
- Tipi contratto: Full time. Part time. A chiamata

#### ■ Informazioni Giornaliere

- Requisiti: numero minimo e ottimo di infermieri necessari
- Richieste infermiere: non lavorare in un turno di un dato giorno

#### Informazioni Storiche

- Numero di giorni lavorativi consecutivi
- Numero di giorni liberi consecutivi

Vincoli presi dal problema considerato nella competizione

- Limite turni giornalieri
- Livelli minimi di personale
- Successioni di turni valide
- Personale per copertura ottimale
- Assegnamenti/Giorni liberi consecutivi
- Intero week-end lavorato
- Giorni/Week-end totali lavorati

Hard: devono essere soddisfatti

**Soft**: se violati  $\rightarrow$  penalità

#### Vincoli Hard

#### Variabile d'assegnamento

$$a_{i,t,g} = \begin{cases} 1, & \text{se l'infermiere i è assegnato al turno t il giorno g,} \\ 0, & \text{altrimenti.} \end{cases}$$

Massimo un turno al giorno:

$$\sum_{t \in \mathcal{T}} a_{i,t,g} \le 1 \qquad \forall i \in I \qquad \forall g \in G$$

Livelli minimi di personale:

$$\sum_{i \in I_c} a_{i,t,g} \geq \textit{min}_{t,c,g} ~~ \forall t \in \mathcal{T} ~~ \forall c \in C ~~ \forall g \in G$$

3 Successioni di turni proibite:

$$a_{i,t_A,g} + a_{i,t_B,g+1} \le 1$$
  
 $\forall i \in I \quad \forall g \in G \quad \forall \ t_A, t_B \in T \quad tale \ che \ (t_A, t_B) \in Successioni \ Proibite$ 

# Vincoli Soft: Personale per una copertura ottimale

Idea: confrontare il numero di assegnamenti fatti con il valore ottimale:

$$\begin{split} \sum_{i \in I_c} a_{i,t,g} &\geq opt_{t,c,g} &\implies \quad penalit \grave{a}_{t,c,g} = 0 \\ \sum_{i \in I_c} a_{i,t,g} &< opt_{t,c,g} &\implies \quad penalit \grave{a}_{t,c,g} = opt_{t,c,g} - \sum_{i \in I_c} a_{i,t,g} \end{split}$$

#### Si impone

$$\begin{split} \textit{penalit} \grave{a}_{t,c,g} \geq 0 & \forall t \in \textit{T} \quad \forall c \in \textit{C} \quad \forall g \in \textit{G} \\ \textit{penalit} \grave{a}_{t,c,g} \geq \textit{opt}_{t,c,g} - \sum_{i \in \textit{L}} \textit{a}_{i,t,g} & \forall t \in \textit{T} \quad \forall c \in \textit{C} \quad \forall g \in \textit{G} \end{split}$$

■ La penalità complessiva è data:

$$P = \sum_{t \in T} \sum_{c \in C} \sum_{g \in G} penalit \grave{a}_{t,c,g}$$

Giulia Forașa

#### Vincoli Soft

### Assegnamenti totali

■ Devono stare entro il limite minimo e massimo previsti nel contratto

$$penalit \grave{a}_i \geq minTotLav_i - \sum_{g \in G} L_{i,g}$$

#### Week-end totali lavorati

■ Devono stare entro il limite massimo previsto nel contratto

$$\textit{penalit} \grave{a}_i \geq (\sum_{g \in \textit{GS}} \textit{L}^w_{i,g}) - \textit{maxTotWknd}_i \quad \forall i \in \textit{I}$$

In entrambi i casi la penalità complessiva è data da:

$$P = \sum_{i \in I} penalit \grave{\mathsf{a}}_i$$

Giulia Forașas

# Vincoli Soft: Assegnamenti consecutivi minimi - Parte I

- Supponiamo un infermiere lavori il giorno 2 e il giorno 4
- Ma assegnamenti consecutivi minimi = 4
- Idea: una volta che inizia a lavorare, dovrebbe continuare fino a raggiungere il valore minimo di assegnamenti
- Confronto giorni in cui ha effettivamente lavorato con quelli che avrebbe dovuto lavorare per non violare il vincolo

Giorno 1	Giorno 2	Giorno 3	Giorno 4	Giorno 5	Giorno 6	Giorno 7
	X		X			
	×	×	X	X		

$$L_{i,g-1}^R = 0 \land L_{i,g}^R = 1 \Longrightarrow L_{i,j}^R = 1$$

#### Si impone

$$L_{i,g+n}^R \geq L_{i,g}^R - L_{i,g-1}^R$$



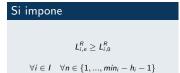


# Vincoli Soft: Assegnamenti consecutivi minimi - Parte II

#### Considerando anche la storia:

- L'infermiere ha lavorato 2 giorni precedenti al periodo
- Quindi dovrebbe lavorare i 2 giorni del nuovo periodo

Storia	Storia	Giorno 1	Giorno 2	Giorno 3
×	X			
		X	×	



■ La penalità complessiva è data da:

$$P = \sum_{i \in I} \sum_{g \in G} L_{i,g}^R - L_{i,g}$$

## Vincoli Soft

#### Intero week-end lavorato

■ Si penalizza i casi in cui si lavora uno solo dei due giorni:

$$P = \sum_{i \in I_{DW}} \sum_{g \in G_S} L_{i,g}^{ISAB} + L_{i,g}^{IDOM}$$

#### Preferenze infermieri

- Ciascun infermiere può chiedere un permesso
- Si penalizza le assegnazioni indesiderate:

$$P = \sum_{(i,g,t) \in \textit{Richieste}} a_{i,t,g}$$

#### Funzione obbiettivo

#### Funzione obbiettivo

Somma penalità vincoli **Soft**, moltiplicate dai corrispettivi pesi  $w_j$ 

$$Obj = \sum_{j=1}^{Numero\ Vincoli} w_j P_j$$

- Scopo: soddisfare il numero maggiore di vincoli Soft
- Si vuole minimizzare la funzione obbiettivo.

# Esempio: 1 Settimana - 20 Infermieri

Infermiere	Giorno 1	Giorno 2	Giorno 3	Giorno 4	Giorno 5	Giorno 6	Giorno 7
Michael	N				Р	Р	Р
Erma		Р	Р	M	M	N	
John	N				M	M	Р
Jewell	Р	Р	M	M	N		
Adrian			Р	N			M
Richard					M	Р	N
David	N				M		
Nella	M	N		N		P	M
Horacio		Р	N				N
Stanley				Р	Р		
Jimmie				M	N		
Becky	Р	М	M	Р	N		N
Anthony		N		Р	N		
Nicole	M	М	N				
Robert		М	M	N		M	M
John	Р	М				M	M
Angela	Р		N		M	Р	N
Elias	M	Р	Р	M	P	N	
Patricia	N		N		Р	M	Р
Julie	Р	Р	М	N			Р

## Esperimenti

#### Basati sui dati della Competizione

■ Settimane: 4, 8

■ Infermieri: 30, 40, 50, 60, 80, 100, 120

■ Misurati: Gap e Tempo di calcolo della soluzione

#### Risultati con tempo massimo 1h

4 Settimane:

problema più semplice

■ il gap non supera il 20%

8 Settimane:

problema più difficile

■ il gap non supera l'80%

Si riesce sempre a trovare una soluzione ammissibile

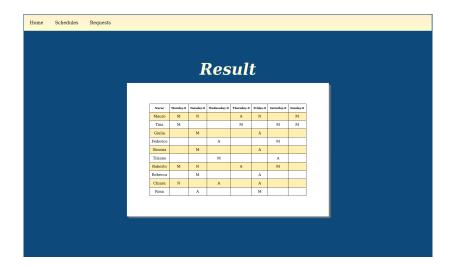
## Interfaccia



## Interfaccia



## Interfaccia



#### Tools



■ Linguaggio di programmazione: Python

- Software di ottimizzazione: Gurobi
- Framework interfaccia: *Django*

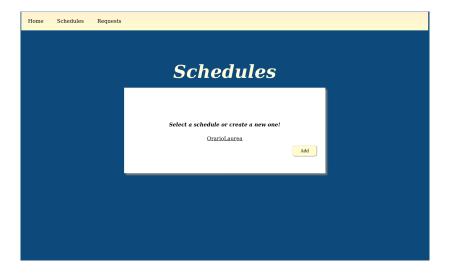




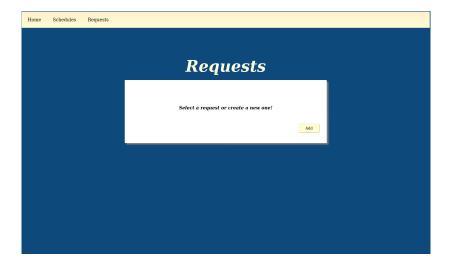
## Fine

Vi ringrazio per la vostra attenzione. Ci sono domande?

# Approfondimento Interfaccia

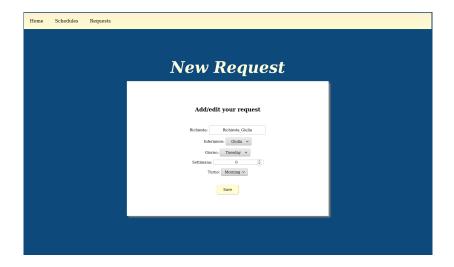


# Approfondimento Interfaccia





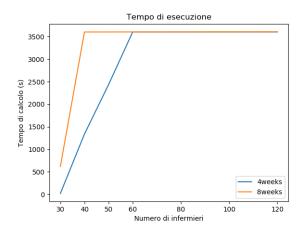
# Approfondimento Interfaccia





## Approfondimento esperimenti

Tempo di calcolo della soluzione con tempo massimo 1h



# Approfondimento esperimenti

#### Gap con tempo massimo 1h

