































#### **Formulacion Tradicional 2 variables**









### Semi-continua = epigrafo cerrado









#### **Funciones LT semi-continuas**















#### **Discontinuous** Case

# Modelo para FLT semi-continuas





0000

#### 0000

#### Modelo para FLT semi-continuas







#### **Discontinuous** Case



Modelo para FLT semi-continuas



**Discontinuous Case** 

#### 0000

#### Modelo para FLT semi-continuas





#### **1**4/21

#### Formulación Tradicional de FLT $x = 0\lambda_1 + 1\lambda_2 + 2\lambda_3 + 4\lambda_4$ $\frac{z}{40}$ $z > 10\lambda_1 + 32\lambda_2 + 40\lambda_3 + 5\lambda_4$ 32 $\sum_{i=1}^{4} \lambda_i = 1, \quad \lambda_i \ge 0 \,\forall i \in \{1, \dots, 4\}$ 15epi(f)10 $\lambda_1 \leq y_1, \quad \lambda_2 \leq y_1 + y_2, \quad \lambda_3 \leq y_2 + y_3,$ 50 $\xrightarrow{4 x} \lambda_4 \le y_3, \quad \sum_{i=1}^3 y_i = 1, \quad y \in \{0, 1\}^3$ $1 \ 2$ 0 14/21

# **Disjunciones Especiales**

$$\begin{aligned} x &= 0\lambda_1 + 1\lambda_2 + 2\lambda_3 + 4\lambda_4 \\ z &\ge 10\lambda_1 + 32\lambda_2 + 40\lambda_3 + 5\lambda_4 \\ \lambda &\in [0,1]^4 : \sum_{i=1}^4 \lambda_i = 1 \\ \lambda_1 &\le y_1, \quad \lambda_2 &\le y_1 + y_2, \quad \lambda_3 &\le y_2 + y_3, \\ \lambda_4 &\le y_3, \quad \sum_{i=1}^3 y_i = 1, \quad y \in \{0,1\}^3 \end{aligned}$$

**15**/21



# **Disjunciones Especiales**

$$\begin{cases} x = 0\lambda_{1} + 1\lambda_{2} + 2\lambda_{3} + 4\lambda_{4} \\ z \ge 10\lambda_{1} + 32\lambda_{2} + 40\lambda_{3} + 5\lambda_{4} \\ \\ \left\{\lambda \in [0,1]^{4} : \sum_{i=1}^{4} \lambda_{i} = 1\right\} =: \Delta^{4} \\ \lambda_{1} \le y_{1}, \quad \lambda_{2} \le y_{1} + y_{2}, \quad \lambda_{3} \le y_{2} + y_{3}, \\ \lambda_{4} \le y_{3}, \quad \sum_{i=1}^{3} y_{i} = 1, \quad y \in \{0,1\}^{3} \end{cases}$$











$\lambda \in \bigcup_{i=1}^m P(F_i)$	$P(F_i) := \{ \Delta^n := \{ A \} \}$	$\lambda \in \Delta^{n} : \lambda_{j} \leq 0 \forall j \in F_{i} \}$ $\lambda \in [0, 1]^{n} : \sum_{i=1}^{n} \lambda_{i} = 1$
$ \frac{\sum_{j=1}^{n} \lambda_{j}^{i} = y_{i}}{0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq y_{i}} $ $ 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq 0 $	$\forall j \notin F_i$ $\forall i \in F_i$	$\sum_{i=1}^{m} \lambda^{i} = \lambda$ $\sum_{i=1}^{m} y_{i} = 1$
• Sharp y loc	almente Idea	$y \in \{0,1\}^{\circ}$



SOS1, SOS2 and Piecewise Linear Eliminar copias de en formulacion  $\sum_{i=1}^{m} \lambda^{i} = \lambda$  $\sum_{i=1}^{m} y_{i} = 1$  $\sum_{j=1}^{n} \lambda_j^i = y_i$  $\underbrace{\sum_{j=1}^{j} \lambda_j^i = y_i}_{0 \le \lambda_j^i \le y_i \quad \forall j \notin F_i}$  $0 \le \lambda_j^i \le 0 \quad \forall j \in F_i$  $y \in \{0, 1\}^m$ n $\sum \lambda_j = 1,$ i=1**19**/21

#### SOS1, SOS2 and Piecewise Linear



SOS1, SOS2 and Piecewise L	inear
Eliminar copias de	en formulacion
$ \begin{array}{ c c } & \displaystyle \sum_{j=1}^{n} \lambda_{j}^{i} = y_{i} \\ & \displaystyle 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq y_{i}  \forall j \notin F_{i} \\ & \displaystyle 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq 0  \forall j \in F_{i} \end{array} \end{array} $	$\sum_{i=1}^{m} \lambda^{i} = \lambda$ $\sum_{i=1}^{m} y_{i} = 1$ $y \in \{0, 1\}^{m}$
$\boxed{\sum_{j=1}^{n} \lambda_j = 1,  \lambda \ge 0,  \lambda_j \le \sum_{i:j \notin F_i}}$	$y_i, \sum_{i=1}^m y_j = 1,  y \in \{0,1\}^m$
	19/21

SOS1, SOS2 and Piecewise Linear

# Eliminar copias de en formulacion



# SOS1, SOS2 and Piecewise Linear **Eliminar copias de en formulacion** $\begin{bmatrix} \sum_{j=1}^{n} \lambda_{j}^{i} = y_{i} & \sum_{i=1}^{m} \lambda^{i} = \lambda \\ 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq y_{i} & \forall j \notin F_{i} & \sum_{i=1}^{m} y_{i} = 1 \\ 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq 0 & \forall j \in F_{i} & y \in \{0, 1\}^{m} \end{bmatrix}$ $\begin{bmatrix} \sum_{j=1}^{n} \lambda_{j} = 1, \quad \lambda \geq 0, \quad \lambda_{j} \leq \sum_{i:j \notin F_{i}} y_{i}, \quad \sum_{i=1}^{m} y_{j} = 1, \quad y \in \{0, 1\}^{m} \end{bmatrix}$ 19/21

19

19

#### SOS1, SOS2 and Piecewise Linear

# $\begin{array}{l} Elimina copias de en formulacion <math display="block"> \sum_{j=1}^{n} \lambda_{j}^{i} = y_{i} & \sum_{i=1}^{m} \lambda^{i} = \lambda \\ 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq y_{i} & \forall j \notin F_{i} & \sum_{i=1}^{m} y_{i} = 1 \\ 0 \leq \lambda_{j}^{i} \leq 0 & \forall j \in F_{i} & y \in \{0,1\}^{m} \end{array}$ $\sum_{j=1}^{n} \lambda_{j} = 1, \quad \lambda \geq 0, \quad \lambda_{j} \leq \sum_{i:j \notin F_{i}} y_{i}, \quad \sum_{i=1}^{m} y_{j} = 1, \quad y \in \{0,1\}^{m}$ Pormulación Tradicional para FLT Sharp pero no localmente ideal.

# **Formulacion Logaritmica para SOS1**

$\sum_{j=0}^{3} \lambda_j = 1,  \lambda_0,  \lambda_1,  \lambda_2,  \lambda_3 \ge 0, \text{ at most } 1  \lambda_j \text{ is nonzero.}$
Allowed sets: $S_0 = \{0\}, S_1 = \{1\}, S_2 = \{2\}, S_3 = \{3\}.$









# Formulacion Logaritmica para SOS1





































#### Logarithmic Formulations

# **Ramificacion Independiente para FLT**

- Seleccionar triángulo prohibiendo vértices.
- 2 etapas:
  - Seleccionar cuadrado con SOS2 por variable.
  - Seleccionar 1 triángulo de cada cuadtado.



23/21 23 Logarithmic Formulations

# **Ramificacion Independiente para FLT**

- Seleccionar triángulo prohibiendo vértices.
- 2 etapas:
  - Seleccionar cuadrado con SOS2 por variable.
  - Seleccionar 1 triángulo de cada cuadtado.



23/21

#### Logarithmic Formulations

# **Ramificacion Independiente para FLT**

- Seleccionar triángulo prohibiendo vértices.
- 2 etapas:
  - Seleccionar cuadrado con SOS2 por variable.
  - Seleccionar 1 triángulo de cada cuadtado.

