

6. Many different 0-1 polytopes ⁴

a)

La cota $f(d) < 2^{2^d}$ es trivial pues es el número total de subconjuntos de vértices. Para la otra desigualdad, usaré el conjunto S de la pista que evidentemente tiene $2^{2^{d-1}-2}$ elementos.

Primero, voy a mostrar que en cualquier polítopo $P \in S$ el único facet con 2^{d-1} vértices es $F = [0, 1]^{d-1} \times \{1\}$. Evidentemente esta es una cara, y esta asociada al vector $(0, 0, \dots, 0, 1)$. Llamemos G al polítopo formado por los vértices de P contenidos en $[0, 1]^{d-1} \times \{1\}$. Después probaré que dados $2^{n-1} + 1$ vértices del n -hipercubo, el polítopo formado por ellos tiene dimensión n , pero lo usaré por ahora. Si tomamos un facet de P , que comparta más de 2^{d-2} vértices con F , el facet debe ser F , dado que la dimensión de su intersección con F debe ser $d-1$. De igual modo, si comparte más de 2^{d-2} vértices con G , tiene que ser G , pero este facet tiene a lo más $2^{d-1} - 2$ vértices por construcción. Entonces los únicos facets distintos de F con 2^{d-1} vértices deberían compartir la mitad de sus puntos con F y la otra con G . Pero las caras $d-2$ dimensionales de F satisfacen la ecuación $x_i = 1$ o $x_i = 0$ para algún $1 \leq i < d$. Pero alguno de los puntos $(0, 0, \dots, 0, 0) \in P$ o $(1, 1, \dots, 1, 0) \in P$ también satisface esta ecuación, y por tanto existirá un facet $d-1$ dimensional que una la cara de F con un punto de G , y el facet satisface esta ecuación. Entonces los únicos facet que comparten una cara $d-2$ dimensional con F son subconjuntos de hiperplanos $x_i = k$ que los denotaré por $F_{i,k}$. Pero estos facets tienen exactamente 2^{d-1} puntos en el d -hipercubo y al menos uno de ellos no está en P , pues $(0, 1, 1, \dots, 1, 0) \notin P$ y $(1, 0, 0, \dots, 0, 0) \notin P$. Entonces $F_{i,k}$ no tiene tantos vértices como F , así como ningún otro facet.

⁴Este problema lo pensé conjuntamente con Fabián Prada y Federico Castillo

Ahora voy a probar que para cada $P \in S$ la clase de equivalencia de P bajo la relación de ser combinatoriamente equivalentes, tiene a lo más tantos representantes como simetrías del cubo de \mathbb{R}^{d-1} . Consideremos $P, P' \in S$ equivalentes bajo una transformación T . En el poset de P y P' sólo existe un facet con 2^{d-1} vértices que es el facet superior F , y como T conserva incidencia, debemos tener $T(F) = F$. Como F es un $d-1$ -hipercubo, tendremos entonces que T restringido a F es una de las simetrías del cubo dado que T preserva incidencia. Probaré que T queda determinado por su restricción en F .

Consideraremos los facet $F_{i,k}$ nuevamente. Como había dicho antes, estos son los únicos facets adyacentes a F , en el sentido de compartir caras $d-2$ dimensionales. Por tanto, la imagen de un $F_{i,k}$ debe ser un $F_{j,l}$. Pero cada punto $g = (g_1, g_2, \dots, g_{d-1}, 0) \in G$ se puede ver como $g = \bigcap_{i=1}^{d-1} F_{i,g_i} \cap G$, pues cada $F_{i,k}$ me indica cuál es la i -ésima coordenada. Si $T(F)$ está fijo, $T(F_{i,k})$ también estará fijo, pues estos facet están determinados por la cara que comparta con $T(F)$. Como los $T(F_{i,k})$ están fijos, cada punto $T(g)$ estará fijo pues se debe preservar incidencia y por tanto intersecciones. Entonces T queda determinado por su restricción a F .

Como el número de simetrías del n -hipercubo es $2^n n!$, el número de de objetos combinatoriamente distintos debe ser al menos $\frac{|S|}{2^{d-1}(d-1)!} = \frac{1}{(d-1)!} 2^{2^{d-1}-d+1}$ y bastaría ver que es mayor que $2^{2^{d-2}}$ que es equivalente a $2^{2^{d-2}+1} > (d-1)!$. Lamentablemente esta ecuación sólo es válida si $d \geq 6$, pero los casos pequeños pueden verificarse fácilmente a mano. Para $d = 6$ se cumple, y si hacemos inducción quedará probar que $2^{2^{d-2}-1} > d$, lo cual es evidentemente cierto.

Para concluir la prueba, probaré que dados $2^{n-1} + 1$ vértices del n -hipercubo, el polítopo formado por ellos tiene dimensión n . Suponga sin pérdida de generalidad que uno de estos vértices es el origen, añádales un 1 a todos en la primera coordenada, y miremos independencia lineal. El primer vector es $(1, 0, 0, \dots)$ así que podemos ignorar este vector y la primera coordenada del resto y quedarnos con los otros 2^{n-1} vectores. Basta probar entonces que entre 2^{n-1} vectores binarios no nulos hay n independientes. Pero si los vemos como elementos de \mathbb{Z}_2^n sabemos que todo espacio $n-1$ dimensional tiene 2^{n-1} elementos incluido el origen, así que tienen que tener mayor dimensión.