YAGS, un programa para la teoría de las gráficas

Rafael Villarroel Flores, UAEH

22 de octubre de 2015



Contenido

Introducción

GAP

YAGS

Ejemplos

Paquetes

Ejemplos con YAGS

Cómputo en investigación

 En la investigación en combinatoria, y en particular en teoría de gráficas, la computadora nos ayuda a verificar hipótesis y plantear conjeturas.



Cómputo en investigación

- En la investigación en combinatoria, y en particular en teoría de gráficas, la computadora nos ayuda a verificar hipótesis y plantear conjeturas.
- En la plática se pretende presentar el programa YAGS (Yet Another Graph System), el cual es un paquete basado en el programa GAP (Groups, Algorithms, Programming).



El programa GAP





El programa GAP



 GAP se inició en RWTH-Aachen, bajo la dirección de Joachim Neubüser en 1985.



El programa GAP



- GAP se inició en RWTH-Aachen, bajo la dirección de Joachim Neubüser en 1985.
- La página de GAP es http://gap-system.org/.





GAP se compone de:

 Un núcleo, escrito en C, que proporciona un intérprete para el lenguaje GAP, y funciones y estructuras básicas.



GAP se compone de:

- Un núcleo, escrito en C, que proporciona un intérprete para el lenguaje GAP, y funciones y estructuras básicas.
- Una biblioteca de funciones, escritas en el lenguaje GAP.



GAP se compone de:

- Un núcleo, escrito en C, que proporciona un intérprete para el lenguaje GAP, y funciones y estructuras básicas.
- Una biblioteca de funciones, escritas en el lenguaje GAP.
- Una biblioteca de datos algebraicos, como la librería de grupos pequeños.



GAP se compone de:

- Un núcleo, escrito en C, que proporciona un intérprete para el lenguaje GAP, y funciones y estructuras básicas.
- Una biblioteca de funciones, escritas en el lenguaje GAP.
- Una biblioteca de datos algebraicos, como la librería de grupos pequeños.
- Manuales (tutorial y referencia).



Código de acceso libre

El desarrollo de GAP se lleva a cabo en https://github.com/gap-system/gap







```
gap> 2+2;
```



```
gap> 2+2;
4
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
gap> (1,2,3)^2;
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
gap> (1,2,3)^2;
(1,3,2)
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
gap> (1,2,3)^2;
(1,3,2)
gap> (1,2)*(1,2,3);
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
gap> (1,2,3)^2;
(1,3,2)
gap> (1,2)*(1,2,3);
(1,3)
```



```
gap> 2+2;
4
gap> 34^3;
39304
gap> 34^30;
8797666833317830254826668219153233583932440576
gap> (1,2,3)^2;
(1,3,2)
gap> (1,2)*(1,2,3);
(1,3)
gap> (1,2,3)*(1,2);
```



```
gap> 2+2;
qap> 34^3;
39304
gap> 34<sup>30</sup>;
8797666833317830254826668219153233583932440576
qap>(1,2,3)^2;
(1,3,2)
qap> (1,2)*(1,2,3);
(1.3)
qap>(1,2,3)*(1,2);
(2,3)
```



Ejemplo de código

Encontrar el primer grupo sin propiedad P



Ejemplo de código

Encontrar el primer grupo sin propiedad P

```
NextIndex := function(u)
    local i, j;
    i := u[1];
    j := u[2];
    if j < NrSmallGroups(i) then
        return [i,j+1];
    else
        return [i+1,1];
    fi;
end;</pre>
```



Ejemplo de código

```
# Encontrar el primer grupo sin propiedad P
NextIndex := function(u)
    local i, i;
    i := u[1];
    j := u[2];
    if j < NrSmallGroups(i) then</pre>
        return [i,j+1];
    else
        return [i+1,1];
    fi:
end:
FirstGroupWithout := function(P)
    local a,q;
    a := [1,0];
    repeat
        a := NextIndex(a);
        g := SmallGroup(a);
        Print("Checking SmallGroup(",a,")\n");
    until not(P(q));
    Print("First group without ",P," is SmallGroup(",a,")\n");
end:
```

Paquetes de GAP

 GAP es extensible, lo cual significa que es relativamente sencillo añadirle nuevas funciones y capacidades, por medio de paquetes.



Paquetes de GAP

- GAP es extensible, lo cual significa que es relativamente sencillo añadirle nuevas funciones y capacidades, por medio de paquetes.
- Muchos paquetes ya vienen con GAP.



Paquetes de GAP

- GAP es extensible, lo cual significa que es relativamente sencillo añadirle nuevas funciones y capacidades, por medio de paquetes.
- Muchos paquetes ya vienen con GAP.
- Es posible enviar paquetes a los autores de GAP, los cuales pasan por un proceso de arbitraje análogo al de los artículos de investigación.



ACE Advanced Coset Enumerator



ACE Advanced Coset Enumerator **Alnuth** Algebraic number theory and an interface to KANT



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group

Carat Interface to CARAT, a crystallographic groups package



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group

Carat Interface to CARAT, a crystallographic groups package

Circle Adjoint groups of finite rings



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group

Carat Interface to CARAT, a crystallographic groups package

Circle Adjoint groups of finite rings

cohomolo Cohomology groups of finite groups on finite modules



ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group

Carat Interface to CARAT, a crystallographic groups package

Circle Adjoint groups of finite rings

cohomolo Cohomology groups of finite groups on finite modules

Crime A GAP Package to Calculate Group Cohomology and Massey Products

ACE Advanced Coset Enumerator

Alnuth Algebraic number theory and an interface to KANT

ANUPQ ANU p-Quotient

Automata A package on automata

AutPGrp Computing the Automorphism Group of a p-Group

Carat Interface to CARAT, a crystallographic groups package

Circle Adjoint groups of finite rings

cohomolo Cohomology groups of finite groups on finite modules

Crime A GAP Package to Calculate Group Cohomology and Massey Products

√

CRISP Computing with Radicals, Injectors, Schunck classes and Projectors

Paquetes combinatorios

DESIGN The Design Package for GAP



Paquetes combinatorios

DESIGN The Design Package for GAP **GRAPE** GRaph Algorithms using PErmutation groups



Paquetes combinatorios

DESIGN The Design Package for GAP **GRAPE** GRaph Algorithms using PErmutation groups **simpcomp** A GAP toolbox for simplicial complexes



Simplicial Homology http:

//www.eecis.udel.edu/~dumas/Homology/Homology



Simplicial Homology http: //www.eecis.udel.edu/~dumas/Homology/Homology Digraphs http://www-groups.mcs.st-andrews.ac. uk/~jamesm/digraphs.php



```
Simplicial Homology http:
  //www.eecis.udel.edu/~dumas/Homology/Homology
Digraphs http://www-groups.mcs.st-andrews.ac.
  uk/~jamesm/digraphs.php
FinIng Finite Incidence Geometry
  http://cage.ugent.be/fining/
```



```
Simplicial Homology http:
//www.eecis.udel.edu/~dumas/Homology/Homology
Digraphs http://www-groups.mcs.st-andrews.ac.
uk/~jamesm/digraphs.php
FinIng Finite Incidence Geometry
http://cage.ugent.be/fining/
SgpViz Semigroup visualization
http://cmup.fc.up.pt/cmup/mdelgado/sgpviz/
```



```
Simplicial Homology http:
  //www.eecis.udel.edu/~dumas/Homology/Homology
Digraphs http://www-groups.mcs.st-andrews.ac.
  uk/~jamesm/digraphs.php
FinIng Finite Incidence Geometry
  http://cage.ugent.be/fining/
SgpViz Semigroup visualization
  http://cmup.fc.up.pt/cmup/mdelgado/sgpviz/
YAGS Yet Another Graph System
```



```
gap> LoadPackage("grape");
Loading GRAPE 4.6.1 (GRaph Algorithms using PErmutation groups)
by Leonard H. Soicher (http://www.maths.qmul.ac.uk/~leonard/).
Homepage: http://www.maths.qmul.ac.uk/~leonard/grape/
true
```





```
gap> LoadPackage("grape");
Loading GRAPE 4.6.1 (GRaph Algorithms using PErmutation groups)
by Leonard H. Soicher (http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/).
Homepage: http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/grape/
true
gap> P:=Graph(SymmetricGroup(5),[[1,2]],OnSets,function(x,y)
    return Intersection(x,y)=[]; end);
rec( adjacencies := [ [ 3, 5, 8 ] ], group := Group([
    (1,2,3,5,7)(4,6,8,9,10), (2,4)(6,9)(7,10)]),
  isGraph := true, names := [ [ 1, 2 ], [ 2, 3 ], [ 3, 4 ], [ 1,
      3], [4, 5], [2, 4], [1, 5],
      [3, 5], [1, 4], [2, 5], order := 10,
          representatives := [ 1 ],
  schreierVector := [ -1, 1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 2 ] )
```



```
gap> LoadPackage("grape");
Loading GRAPE 4.6.1 (GRaph Algorithms using PErmutation groups)
by Leonard H. Soicher (http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/).
Homepage: http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/grape/
true
gap> P:=Graph(SymmetricGroup(5),[[1,2]],OnSets,function(x,y)
    return Intersection(x,y)=[]; end);
rec( adjacencies := [ [ 3, 5, 8 ] ], group := Group([
    (1,2,3,5,7)(4,6,8,9,10), (2,4)(6,9)(7,10)]),
  isGraph := true, names := [ [ 1, 2 ], [ 2, 3 ], [ 3, 4 ], [ 1,
      3], [4, 5], [2, 4], [1, 5],
      [3, 5], [1, 4], [2, 5], order := 10,
          representatives := [ 1 ],
  schreierVector := [ -1, 1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 2 ] )
gap> Diameter(P);
```



```
gap> LoadPackage("grape");
Loading GRAPE 4.6.1 (GRaph Algorithms using PErmutation groups)
by Leonard H. Soicher (http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/).
Homepage: http://www.maths.gmul.ac.uk/~leonard/grape/
true
gap> P:=Graph(SymmetricGroup(5),[[1,2]],OnSets,function(x,y)
    return Intersection(x,y)=[]; end);
rec( adjacencies := [ [ 3, 5, 8 ] ], group := Group([
    (1,2,3,5,7)(4,6,8,9,10), (2,4)(6,9)(7,10)]),
  isGraph := true, names := [ [ 1, 2 ], [ 2, 3 ], [ 3, 4 ], [ 1,
       3 ], [4, 5], [2, 4], [1, 5],
      [3, 5], [1, 4], [2, 5], order := 10,
          representatives := [ 1 ],
  schreierVector := [ -1, 1, 1, 2, 1, 1, 1, 1, 2, 2 ] )
gap> Diameter(P);
gap> Girth(P);
```

Algunas características de GRAPE

• Si un grupo Γ actúa en la gráfica G, GRAPE utiliza tal información para optimizar cálculos en la gráfica.



Algunas características de GRAPE

- Si un grupo Γ actúa en la gráfica *G*, GRAPE utiliza tal información para optimizar cálculos en la gráfica.
- Por ejemplo, la gráfica completa con 6 vértices se da como CompleteGraph(SymmetricGroup(6)).



Algunas características de GRAPE

- Si un grupo Γ actúa en la gráfica G, GRAPE utiliza tal información para optimizar cálculos en la gráfica.
- Por ejemplo, la gráfica completa con 6 vértices se da como CompleteGraph(SymmetricGroup(6)).
- GRAPE no incluye una herramienta para dibujar gráficas.



Un dibujo de la gráfica usando Graphviz

Graphviz es un programa que sirve para dibujar gráficas (http://www.graphviz.org/)

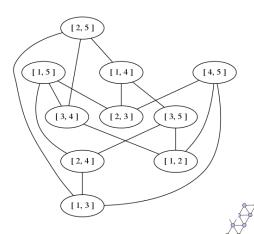
```
graph G {
"[ 3, 4 ]" -- "[ 1, 2 ]";
   1, 5 | " -- " [ 2, 3 | ";
```



Un dibujo de la gráfica usando Graphviz

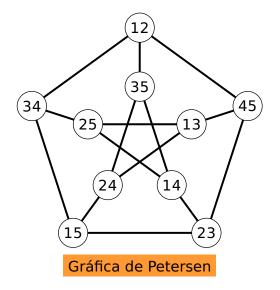
Graphviz es un programa que sirve para dibujar gráficas (http://www.graphviz.org/)

```
araph
```



La gráfica de Petersen

Un mejor dibujo de la gráfica anterior:





El programa YAGS

 YAGS es un paquete para GAP creado por M. Pizaña en 2003 en la UAM-Iztapalapa.



El programa YAGS

- YAGS es un paquete para GAP creado por M. Pizaña en 2003 en la UAM-Iztapalapa.
- De momento es incompatible con GRAPE.



El programa YAGS

- YAGS es un paquete para GAP creado por M. Pizaña en 2003 en la UAM-Iztapalapa.
- De momento es incompatible con GRAPE.
- YAGS define varias familias de gráficas y permite calcular parámetros sobre gráficas, sin referencia a un grupo actuando en la gráfica.





```
gap> LoadPackage("yags");
Loading YAGS 0.0.1 (Yet Another Graph System),
by R. MacKinney, M.A. Pizana and R. Villarroel-Flores
rene@xamanek.izt.uam.mx, map@xamanek.izt.uam.mx, rvf0068@gmail.
    com
true
qap> q:=RandomGraph(20,1/5);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 20, Size := 36,
    Adjacencies :=
[ [ 5, 9, 10 ], [ 12, 15, 16 ], [ 8, 13, 14, 16 ], [ 5, 6, 8, 20
  [ 1, 4, 18, 20 ], [ 4, 7, 10, 16, 19 ], [ 6 ], [ 3, 4, 11, 13,
      14, 16, 19],
  [ 1, 13, 14, 15, 17 ], [ 1, 6, 20 ], [ 8, 14 ], [ 2, 20 ], [
      3, 8, 9, 14 ],
  [ 3, 8, 9, 11, 13, 16, 20 ], [ 2, 9, 18 ], [ 2, 3, 6, 8, 14 ],
       [ 9 ].
  [5, 15], [6, 8], [4, 5, 10, 12, 14]])
```



```
gap> LoadPackage("yags");
Loading YAGS 0.0.1 (Yet Another Graph System),
by R. MacKinney, M.A. Pizana and R. Villarroel-Flores
rene@xamanek.izt.uam.mx, map@xamanek.izt.uam.mx, rvf0068@gmail.
    com
true
qap> q:=RandomGraph(20,1/5);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 20, Size := 36,
    Adjacencies :=
[ [ 5, 9, 10 ], [ 12, 15, 16 ], [ 8, 13, 14, 16 ], [ 5, 6, 8, 20
  [ 1, 4, 18, 20 ], [ 4, 7, 10, 16, 19 ], [ 6 ], [ 3, 4, 11, 13,
      14, 16, 19],
  [ 1, 13, 14, 15, 17 ], [ 1, 6, 20 ], [ 8, 14 ], [ 2, 20 ], [
      3, 8, 9, 14 ],
  [ 3, 8, 9, 11, 13, 16, 20 ], [ 2, 9, 18 ], [ 2, 3, 6, 8, 14 ],
       [ 9 ].
  [5, 15], [6, 8], [4, 5, 10, 12, 14]])
gap> Diameter(g);
```



```
gap> LoadPackage("yags");
Loading YAGS 0.0.1 (Yet Another Graph System),
by R. MacKinney, M.A. Pizana and R. Villarroel-Flores
rene@xamanek.izt.uam.mx, map@xamanek.izt.uam.mx, rvf0068@gmail.
    com
true
qap> q:=RandomGraph(20,1/5);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 20, Size := 36,
    Adjacencies :=
[ [ 5, 9, 10 ], [ 12, 15, 16 ], [ 8, 13, 14, 16 ], [ 5, 6, 8, 20
  [ 1, 4, 18, 20 ], [ 4, 7, 10, 16, 19 ], [ 6 ], [ 3, 4, 11, 13,
      14, 16, 19],
  [ 1, 13, 14, 15, 17 ], [ 1, 6, 20 ], [ 8, 14 ], [ 2, 20 ], [
      3, 8, 9, 14 ],
  [ 3, 8, 9, 11, 13, 16, 20 ], [ 2, 9, 18 ], [ 2, 3, 6, 8, 14 ],
       [ 9 ].
  [5, 15], [6, 8], [4, 5, 10, 12, 14]])
gap> Diameter(g);
gap> Girth(q);
```

```
gap> g:=WheelGraph(7);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 8, Size := 14,
   Adjacencies :=
[ [ 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 ], [ 1, 3, 8 ], [ 1, 2, 4 ], [ 1, 3, 5 ], [ 1, 4, 6 ],
   [ 1, 5, 7 ], [ 1, 6, 8 ], [ 1, 2, 7 ] ] )
```





```
gap> g:=WheelGraph(7);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 8, Size := 14,
    Adjacencies :=
[ [ 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 ], [ 1, 3, 8 ], [ 1, 2, 4 ], [ 1, 3, 5 ], [ 1, 4, 6 ],
    [ 1, 5, 7 ], [ 1, 6, 8 ], [ 1, 2, 7 ] ] )
gap> Draw(g);
gap> g:=WheelGraph(15,4);;
```



```
gap> g:=WheelGraph(7);
Graph( Category := SimpleGraphs, Order := 8, Size := 14,
         Adjacencies :=
[ [ 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8 ], [ 1, 3, 8 ], [ 1, 2, 4 ], [ 1, 3, 5 ], [ 1, 4, 6 ],
         [ 1, 5, 7 ], [ 1, 6, 8 ], [ 1, 2, 7 ] ] )
gap> Draw(g);
gap> g:=WheelGraph(15,4);;
gap> Draw(g);
```



 En una plática en la UAEH en mayo de este año, Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:



- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?



- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?
- (El número de clan de una gráfica G es el mayor n tal que K_n es subgráfica de G. Se denota con $\omega(G)$).



- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?
- (El número de clan de una gráfica G es el mayor n tal que K_n es subgráfica de G. Se denota con $\omega(G)$).
- (El número de independencia de G es $\omega(\overline{G})$).



- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?
- (El número de clan de una gráfica G es el mayor n tal que K_n es subgráfica de G. Se denota con $\omega(G)$).
- (El número de independencia de G es $\omega(\overline{G})$).
- Como el *número de Ramsey* R(4, 3) = 9, toda gráfica con 9 vértices tiene $\omega(G) \ge 4$ o $\omega(G) \ge 3$.



- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?
- (El número de clan de una gráfica G es el mayor n tal que K_n es subgráfica de G. Se denota con $\omega(G)$).
- (El número de independencia de G es $\omega(\overline{G})$).
- Como el *número de Ramsey* R(4, 3) = 9, toda gráfica con 9 vértices tiene $\omega(G) \ge 4$ o $\omega(G) \ge 3$.
- Por lo tanto, es interesante considerar las gráficas de 8 vértices con $\omega(G) \le 3$ y $\omega(\overline{G}) \le 2$.

- En una plática en la UAEH en mayo de este año,
 Leonardo Martínez planteó la siguiente pregunta:
- ¿Cuál es el máximo de aristas que una gráfica de 8 vértices puede tener, entre las gráficas con número de clan a lo más 3 y número de independencia a lo más 2?
- (El número de clan de una gráfica G es el mayor n tal que K_n es subgráfica de G. Se denota con $\omega(G)$).
- (El número de independencia de G es $\omega(\overline{G})$).
- Como el *número de Ramsey* R(4, 3) = 9, toda gráfica con 9 vértices tiene $\omega(G) \ge 4$ o $\omega(G) \ge 3$.
- Por lo tanto, es interesante considerar las gráficas de 8 vértices con $\omega(G) \le 3$ y $\omega(\overline{G}) \le 2$.
- Por el teorema de Turán, tales gráficas tienen entre 12 y 21 aristas.

 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

```
gap> Read("leo.gap");
```



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

```
gap> Read("leo.gap");
gap> g8:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(8);;
```



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

```
gap> Read("leo.gap");
gap> g8:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(8);;
gap> f:=Filtered(g8,CondicionLeo);;
```



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

```
gap> Read("leo.gap");
gap> g8:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(8);;
gap> f:=Filtered(g8,CondicionLeo);;
gap> List(f,x->Size(x));
```



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

```
gap> Read("leo.gap");
gap> g8:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(8);;
gap> f:=Filtered(g8,CondicionLeo);;
gap> List(f,x->Size(x));
[ 16, 17, 18 ]
```



 Definimos una función para checar la condición deseada, y la guardamos en el archivo leo.gap.

En una sesión interactiva con YAGS, obtenemos:

```
gap> Read("leo.gap");
gap> g8:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(8);;
gap> f:=Filtered(g8,CondicionLeo);;
gap> List(f,x->Size(x));
[ 16, 17, 18 ]
```

 Por lo que la respuesta a la pregunta de Leonardo es 18.

 En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.



- En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.
- (Un clan de G es una subgráfica completa maximal).



- En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.
- (Un clan de G es una subgráfica completa maximal).
- Definimos $K^n(G)$ como $K(K^{n-1}(G))$ si $n \ge 2$, $K^1(G) = K(G)$.



- En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.
- (Un clan de G es una subgráfica completa maximal).
- Definimos $K^n(G)$ como $K(K^{n-1}(G))$ si $n \ge 2$, $K^1(G) = K(G)$.
- Hay algunas gráficas para las que la sucesión de órdenes de las gráficas {|Kⁿ(G)|} tiende a infinito.
 Tales gráficas se llaman divergentes, las otras se llaman convergentes.



- En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.
- (Un clan de G es una subgráfica completa maximal).
- Definimos $K^n(G)$ como $K(K^{n-1}(G))$ si $n \ge 2$, $K^1(G) = K(G)$.
- Hay algunas gráficas para las que la sucesión de órdenes de las gráficas $\{|K^n(G)|\}$ tiende a infinito. Tales gráficas se llaman divergentes, las otras se llaman convergentes.
- No se conoce un algoritmo general para determinar el comportamiento de una gráfica.



- En mi investigación me interesa el operador de clanes. Dada una gráfica G, su gráfica de clanes K(G) es la gráfica de intersección de los clanes de G.
- (Un clan de G es una subgráfica completa maximal).
- Definimos $K^n(G)$ como $K(K^{n-1}(G))$ si $n \ge 2$, $K^1(G) = K(G)$.
- Hay algunas gráficas para las que la sucesión de órdenes de las gráficas $\{|K^n(G)|\}$ tiende a infinito. Tales gráficas se llaman divergentes, las otras se llaman convergentes.
- No se conoce un algoritmo general para determinar el comportamiento de una gráfica.
- Usaremos las listas de gráficas para encontrar las que sean divergentes más pequeñas.

 Hay una condición (propiedad de Helly) que es fácilmente verificable y que implica convergencia.
 Para que una gráfica no tenga la propiedad de Helly necesita tener al menos 6 vértices.



- Hay una condición (propiedad de Helly) que es fácilmente verificable y que implica convergencia.
 Para que una gráfica no tenga la propiedad de Helly necesita tener al menos 6 vértices.
- Si G tiene un vértice dominado v, entonces G y G v tienen el mismo comportamiento.



- Hay una condición (propiedad de Helly) que es fácilmente verificable y que implica convergencia.
 Para que una gráfica no tenga la propiedad de Helly necesita tener al menos 6 vértices.
- Si G tiene un vértice dominado v, entonces G y G v tienen el mismo comportamiento.
- Por lo tanto, si *G* tiene 6 vértices y uno de ellos es dominado, entonces *G* es convergente.



- Hay una condición (propiedad de Helly) que es fácilmente verificable y que implica convergencia.
 Para que una gráfica no tenga la propiedad de Helly necesita tener al menos 6 vértices.
- Si G tiene un vértice dominado v, entonces G y G v tienen el mismo comportamiento.
- Por lo tanto, si G tiene 6 vértices y uno de ellos es dominado, entonces G es convergente.
- Puede ser que G no sea Helly, pero para alguna n se tenga que $K^n(G)$ sea Helly. Por supuesto que en ese caso G es convergente.



```
HasNoDominatedVertex := function (g)
    return IsEmpty(DominatedVertices(g));
end;
```



```
HasNoDominatedVertex := function (g)
    return IsEmpty(DominatedVertices(g));
end;
IsNotCliqueHelly := function (g)
    return not(IsCliqueHelly(g));
end;
```



```
HasNoDominatedVertex := function (g)
    return IsEmpty(DominatedVertices(g));
end:
IsNotCliqueHelly := function (q)
    return not(IsCliqueHelly(q));
end:
IsNotEventuallyHelly := function (q)
    local kcurrent, isit;
    kcurrent := q;
    isit := not(IsCliqueHelly(kcurrent));
    while isit do
        kcurrent := CliqueGraph(kcurrent, 100);
        if kcurrent = fail then
            return true;
        else
            kcurrent := CompletelyParedGraph(kcurrent);
            isit := not(IsCliqueHelly(kcurrent));
        fi:
    od:
    return isit:
end:
```



```
HasNoDominatedVertex := function (g)
    return IsEmpty(DominatedVertices(g));
end:
IsNotCliqueHelly := function (q)
    return not(IsCliqueHelly(q));
end:
IsNotEventuallyHelly := function (q)
    local kcurrent, isit;
    kcurrent := q;
    isit := not(IsCliqueHelly(kcurrent));
    while isit do
        kcurrent := CliqueGraph(kcurrent, 100);
        if kcurrent = fail then
            return true;
        else
            kcurrent := CompletelyParedGraph(kcurrent);
            isit := not(IsCliqueHelly(kcurrent));
        fi:
    od:
    return isit:
end:
```





```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
1
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
1
gap> Draw(graphs[1]);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(6);;
gap> Length(graphs);
112
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
9
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
1
gap> Draw(graphs[1]);
```

La única gráfica de 6 vértices que obtenemos es la gráfica del octaedro, y es de hecho divergente (Neumann-Lara, 1975).





```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
6
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
6
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotEventuallyHelly);;
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
6
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotEventuallyHelly);;
gap> Length(graphs);
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
6
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotEventuallyHelly);;
gap> Length(graphs);
3
```



```
gap> graphs:=ConnectedGraphsOfGivenOrder(7);;
gap> Length(graphs);
853
gap> graphs:=Filtered(graphs, HasNoDominatedVertex);;
gap> Length(graphs);
46
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotCliqueHelly);;
gap> Length(graphs);
6
gap> graphs:=Filtered(graphs, IsNotEventuallyHelly);;
gap> Length(graphs);
3
```

Las dos primeras gráficas tiene una retracción al octaedro, la tercera es la suspensión del ciclo C_5 . Las tres son divergentes por teoremas de Neumann-Lara.

Página de YAGS

YAGS se puede obtener de la página:

https://github.com/yags/

