## On the tree-width of even-hole-free graphs

Dewi Sintiari

LIP, ENS Lyon

Joint work with Pierre Aboulker, Isolde Adler, Eun Jung Kim, Nicolas Trotignon

November 13, 2020

Dewi Sintiari (LIP, ENS Lyon)

Tree-width even-hole-free graphs

November 13, 2020 1 / 21

э

(日) (四) (日) (日) (日)

A sort of dichotomy between "even-hole-free graphs" and "perfect graphs" (*G* is perfect if for every induced subgraph *H* of *G*, χ(*H*) = ω(*H*))

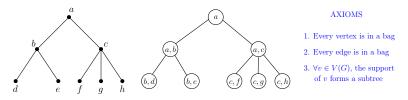
	EHF graphs	Perfect graphs
Structure	"Simpler"	More complex
Polynomial $lpha$ , $\chi$	?	YES

• Better understanding of the structure of even-hole-free graphs

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > <

## Tree-width

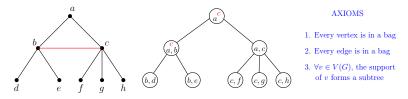
## Tree decomposition



- Tree-width of G (or tw(G)) measures how close G from being a tree
  Tree decomposition of G: "gluing" the pieces of subgraphs of G in a tree-like fashion (a tree decomposition resembles "fat tree" with nodes represented as "bags" of vertices)
  - ${\scriptstyle \bullet}\,$  width of  ${\it T}={\it the}\,\,{\it size}\,\,{\it of}\,\,{\it the}\,\,{\it largest}\,\,{\it bag}$  1
  - tree-width of G: width of the optimal tree decomposition of G
- $tw(G) \le k$  if G can be recursively decomposed into subgraphs of size  $\le k+1$

## Tree-width

## Tree decomposition



- Tree-width of G (or tw(G)) measures how close G from being a tree
  Tree decomposition of G: "gluing" the pieces of subgraphs of G in a tree-like fashion (a tree decomposition resembles "fat tree" with nodes represented as "bags" of vertices)
  - ${\scriptstyle \bullet}\,$  width of  ${\it T}={\it the}\,\,{\it size}\,\,{\it of}\,\,{\it the}\,\,{\it largest}\,\,{\it bag}$  1
  - tree-width of G: width of the optimal tree decomposition of G
- $tw(G) \le k$  if G can be recursively decomposed into subgraphs of size  $\le k+1$

Many graph optimization problems that are NP-hard become tractable on bounded tree-width graphs

## Theorem (Courcelle, 1990)

Every graph property definable in the monadic second-order logic (MSO) formulas can be decided in linear time on class of graphs of bounded tree-width.

Some graph problems expressible in MSO:

• maximum independent set, maximum clique, coloring

## Even-hole-free graphs (or ehf graphs)

- *H* is an induced subgraph of *G* if *H* can be obtained from *G* by *deleting vertices*
- G is *H*-free if no induced subgraph of G is isomorphic to H
- When  $\mathcal{H}$  is a family of graphs,  $\mathcal{H}$ -free means H-free,  $\forall H \in \mathcal{H}$
- Even hole: induced cycle of even length (i.e. no chord in the cycle)
- G is even-hole-free means G does not contain an even hole
- Some examples: chordal graphs, complete graphs

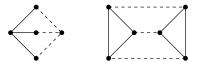


Figure: Theta and prism

Remark. (Theta, prism)-free is a superclass of even-hole-free

## Tree-width of even-hole-free graphs

Observation: since complete graph is ehf, the tree-width of the class is unbounded

- When  $\textit{planar} \rightarrow \textit{tw} \leq 49 \; [silva, da Siva, Sales, 2010]$
- Pan-free  $ightarrow tw \leq 1.5 \omega(G) 1 \; [ ext{Cameron, Chaplick, Hoàng, 2015}]$
- $K_3 ext{-free} o tw \leq 5 \; [ ext{Cameron, da Silva, Huang, Vušković, 2018}] \star$
- Cap-free  $ightarrow tw \leq 6 \omega(G) 1 \; [{}_{ ext{same authors as } \star}]$



Figure: Claw, pan, and cap

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

## Tree-width of even-hole-free graphs

Some even-hole-free graphs of unbounded width:

- Diamond-free [Adler, Le, Müller, Radovanović, Trotignon, Vušković, 2017]
  - It has unbounded rank-width (implies unbounded tree-width)
- K4-free [S., Trotignon, 2019]
  - It has unbounded tree-width (and unbounded rank-width)

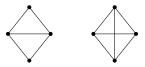


Figure: Diamond and K<sub>4</sub>

# Ehf graphs of unbounded tree-width

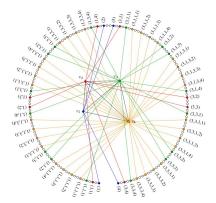


Figure: A diamond-free ehf graph of large rank-width; it contains large clique

Question: What if the clique size is bounded?

Dewi Sintiari (LIP, ENS Lyon)

Tree-width even-hole-free graphs

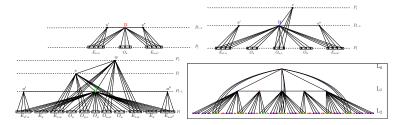
November 13, 2020 8 / 21

< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

# Ehf graphs of unbounded tree-width

Bounded clique size does not imply bounded tree-width

• The following: A family of  $K_4$ -free graphs with arbitrarily large tw



• The graphs have large degree and contains large clique minor clique minor: pairwise adjacent connected subgraphs

#### Question: Are these two conditions necessary?

Even-hole-free graphs with no  $\mathcal{K}_4$  have unbounded tree-width

- Our construction which certifies this contains large clique minor
- It also contains vertices of high degree

### Are these two conditions necessary? YES!

- Even-hole-free graphs with no clique minor have bounded tree-width [Aboulker, Adler, Kim, S., Trotignon, 2020]
- Even-hole-free graphs of bounded degree have bounded tree-width [Abrishami, Chudnovsky, Vušković, 2020]

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

Theorem (Aboulker, Adler, Kim, S., Trotignon, 2020) Even-hole-free graphs with no H-minor for some graph H have bounded tree-width. (This is actually proven for (theta, prism)-free graphs.)

- This provides another proof that planar ehf graphs have bounded tree-width.
- For the proof, we develop an "induced wall theorem" for graphs excluding fixed minor.
- From this, we derive that ehf graphs excluding fixed minor have bounded tree-width.

## Even-hole-free graphs with no H-minor

Theorem (Induced wall minor theorem for graphs excluding *H*-minor) If *G* is *H*-minor-free with  $tw(G) \ge f_H(k)$ , then *G* contains a  $(k \times k)$ -wall or the line graph of a chordless  $k \times k$ -wall as an induced subgraph.

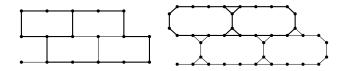


Figure: A  $(3 \times 3)$ -wall and the line graph of chordless  $(3 \times 3)$ -wall

## Even-hole-free graphs with no H-minor

### Theorem (Fomin, Golovach, Thilikos, 2011)

For every H, there exists a constant  $c_H > 0$  and an integer k s.t. for every connected H-minor free graph G with  $tw(G) \ge c_H \cdot k^2$ , G contains either  $\Gamma_k$  or  $\Pi_k$  as a contraction.

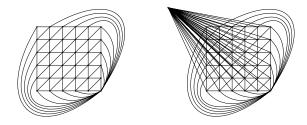


Figure:  $\Gamma_6$  and  $\Pi_6$ 

< < >> < <</p>

Conjecture (Aboulker, Adler, Kim, S., Trotignon, 2020)

Even-hole-free graphs with bounded degree have bounded tree-width.

We prove the following cases:

- Subcubic ehf graphs have tree-width at most 3
  - Approach: a full structure theorem for subcubic (theta, prism)-free graphs (every graph is either simple or it has a "nice" separator which yields boundedness on the tree-width).
- Pyramid-free ehf graphs of degree  $\leq 4$ 
  - Approach: a combination of structural properties to show *K*<sub>6</sub>-minor-freeness.
  - tw(G) ≤ f<sub>K<sub>6</sub></sub>(3), with f as in the induced grid theorem.



Figure: Pyramid

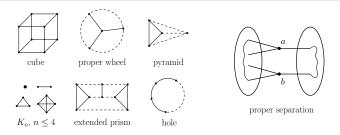
< □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

## Structure theorem of subcubic even-hole-free graphs

Theorem (Aboulker, Adler, Kim, S., Trotignon, 2020)

Let G be a (theta, prism)-free subcubic graph. Then either:

- G is a basic graph; or
- G has a clique separator of size at most 2; or
- G has a proper separator.



#### Figure: Basic graphs and proper separator

Dewi Sintiari (LIP, ENS Lyon)

Tree-width even-hole-free graphs

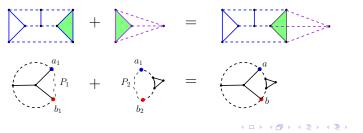
November 13, 2020 15 / 21

## Tree-width of even-hole-free graphs (a proof)

Theorem (Aboulker, Adler, Kim, S., Trotignon, 2020) Subcubic even-hole-free graphs have tree-width  $\leq 3$ .

Sketch of proof.

- Every basic graph has tree-width at most 3.
- "Gluing" along a clique and proper gluing preserve tree-width to be  $\leq$  3.



Dewi Sintiari (LIP, ENS Lyon)

Tree-width even-hole-free graphs

November 13, 2020

16/21

# Tree-width of ehf graphs (+pyramid-free) of max degree 4

(skipped for now...)

Theorem (Aboulker, Adler, E. Kim, S., Trotignon, 2020) Every (even hole, pyramid)-free graph of maximum degree 4 has tree-width  $< f_{K_6}(3)$ .

Sketch of proof.

- f is the bound given in the 'induced grid theorem'
- The core of the proof: If G is (even hole, pyramid)-free graph of maximum degree at most 4, then G contains no  $K_6$ -minor.
- The  $K_6$ -minor freeness follows from the structure theorem for graphs in the class: for every graph in the class, it is either *basic* or it has a clique separator.

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

The "bounded degree  $\Rightarrow$  bounded tree-width" conjecture has been proven! (using another technique: balanced separator)

Theorem (Abrishami, Chudnovsky, Vušković, 2020)

Ehf graphs of bounded degree have bounded tree-width. (This is actually proven for a superclass of ehf graphs.)

There is a function f such that if tw(G) > f(k), then G contains (as an induced subgraph) one of the following:

- a subdivision of a  $(k \times k)$ -wall
- line graph of a subdivision of a  $(k \times k)$ -wall
- a vertex of degree at least k

< ロ > < 同 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < 回 > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ > < □ >

## References

P. Aboulker, I. Adler, E. J. Kim, N. L. D. Sintiari, and N. Trotignon. On the tree-width of even-hole-free graphs. *CoRR*, abs/2008.05504, 2020.

T. Abrishami, M. Chudnovsky, and K. Vušković.

Even-hole-free graphs with bounded degree have bounded treewidth. *CoRR*, abs/2009.01297, 2020.

N. L. D. Sintiari and N. Trotignon.

(Theta, triangle)-free and (even hole, K<sub>4</sub>)-free graphs. Part 1 : Layered wheels. *CoRR*, abs/1906.10998, 2019.

#### l I

K. Vušković.

Even-hole-free graphs: a survey.

Applicable Analysis and Discrete Mathematics, 2010.

# The End

Dewi Sintiari (LIP, ENS Lyon)

Tree-width even-hole-free graphs

November 13, 2020

3

21/21

イロト イヨト イヨト イヨト