

Caminhos mais longos em um grafo

Susanna Figueiredo de Rezende

Orientadora: Yoshiko Wakabayashi



IME - USP

Instituto de Matemática e Estatística
Universidade de São Paulo

15 de novembro de 2011

- 1 PRELIMINARES
- 2 O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO
- 3 INTERSECÇÃO DE CAMINHOS MAIS LONGOS
- 4 UM NOVO RESULTADO
- 5 CONCLUSÕES

GRAFOS

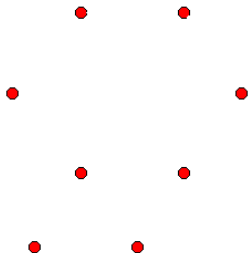
- $G = (V, E)$
- V : Vértices
- E : Arestas (pares não ordenados de vértices)

GRAFOS

- $G = (V, E)$
- V: Vértices
- E: Arestas (pares não ordenados de vértices)

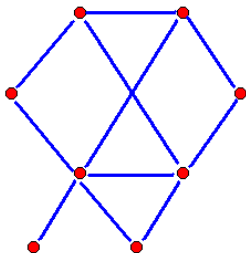
GRAFOS

- $G = (V, E)$
- V: Vértices
- E: Arestas (pares não ordenados de vértices)



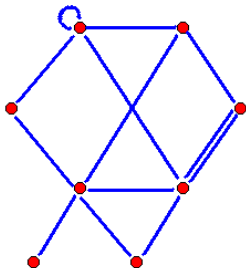
GRAFOS

- $G = (V, E)$
- V: Vértices
- E: Arestas (pares não ordenados de vértices)



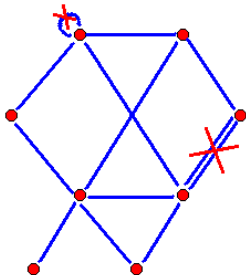
GRAFOS

- $G = (V, E)$
- V: Vértices
- E: Arestas (pares não ordenados de vértices)



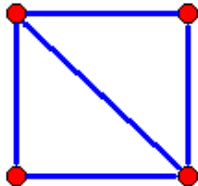
GRAFOS

- $G = (V, E)$
- V : Vértices
- E : Arestas (pares não ordenados de vértices)



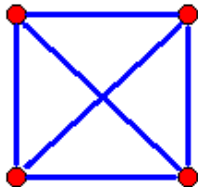
PLANARIDADE

- Planar
- Não-planar



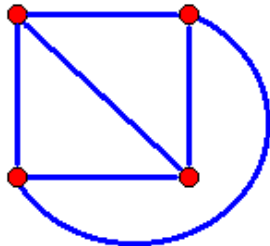
PLANARIDADE

- Planar
- Não-planar



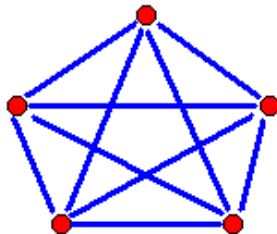
PLANARIDADE

- Planar
- Não-planar



PLANARIDADE

- Planar
- Não-planar

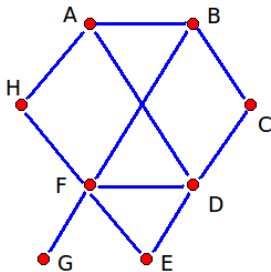


CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3
 - Não é caminho: C-D-F-A-H-F-E

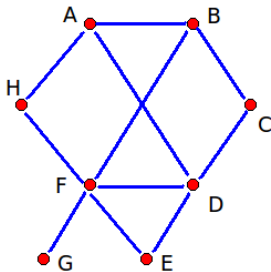
CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3



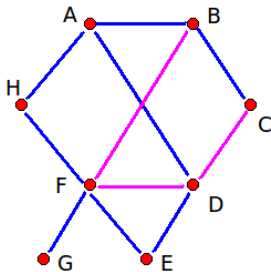
CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3
 - Não é caminho: C-D-F-B-A-H-F-E



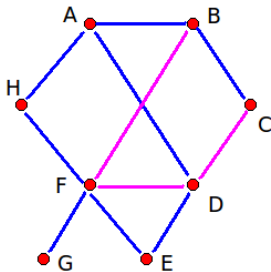
CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3
 - Não é caminho: C-D-F-B-A-H-F-E



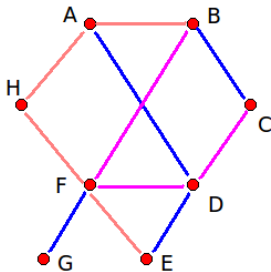
CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3
 - Não é caminho: C-D-F-B-A-H-F-E



CAMINHOS

- P: Caminho
 - Sequência de vértices (e arestas) **distintos**
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Comprimento: 3
 - Não é caminho: C-D-F-B-A-H-F-E

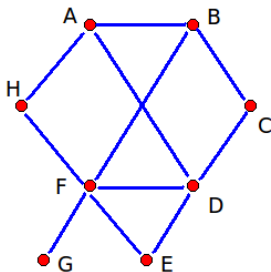


CAMINHO

- C: Circuito
 - Sequência de vértices (e arestas) distintos exceto nas extremidades
 - Exemplo: C-D-F-B
 - Caminhamento: \vec{C}

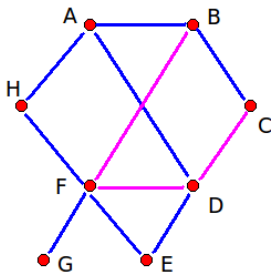
CAMINHO

- C: Circuito
 - Sequência de vértices (e arestas) distintos exceto nas extremidades
 - Exemplo: C-D-F-B-C
 - Comprimento: 4



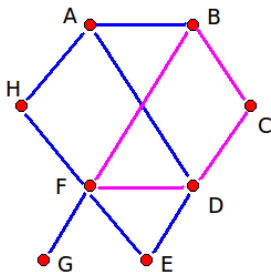
CAMINHO

- C: Circuito
 - Sequência de vértices (e arestas) distintos exceto nas extremidades
 - Exemplo: C-D-F-B-C
 - Comprimento: 4



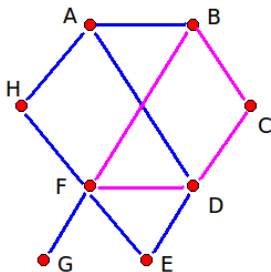
CAMINHO

- C: Circuito
 - Sequência de vértices (e arestas) distintos exceto nas extremidades
 - Exemplo: C-D-F-B-C
 - Comprimento: 4



CAMINHO

- C: Circuito
 - Sequência de vértices (e arestas) distintos exceto nas extremidades
 - Exemplo: C-D-F-B-C
 - Comprimento: 4



DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

- Encontrar caminho mais curto
- Encontrar caminho mais longo

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

- Encontrar caminho mais curto
- Encontrar caminho mais longo

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

- Encontrar caminho mais curto
- Encontrar caminho mais longo

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

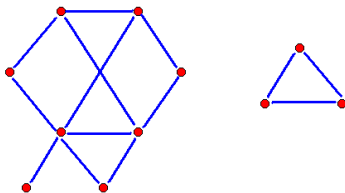
- Encontrar caminho mais curto
- Encontrar caminho mais longo

Grafos conexos

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

- Encontrar caminho mais curto
- Encontrar caminho mais longo

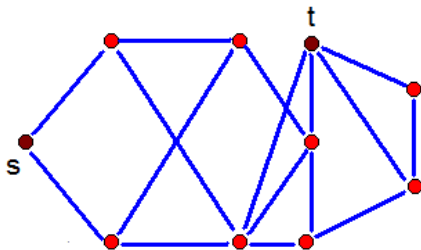
Grafo não-conexo:



DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Encontrar caminho mais curto:

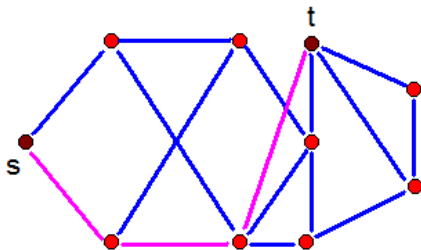


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Encontrar caminho mais curto:

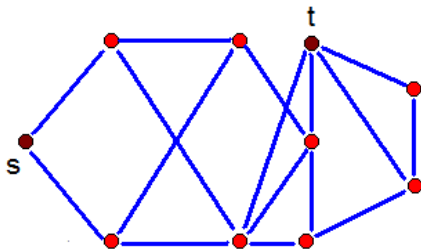


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Encontrar caminho mais longo:

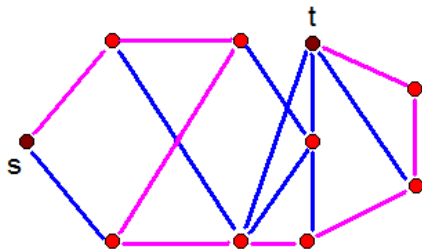


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Encontrar caminho mais longo:

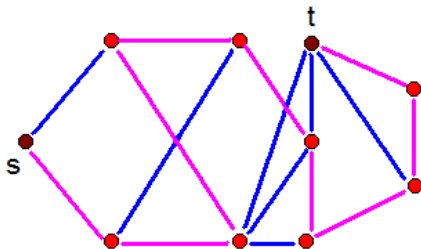


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Encontrar caminho mais longo:

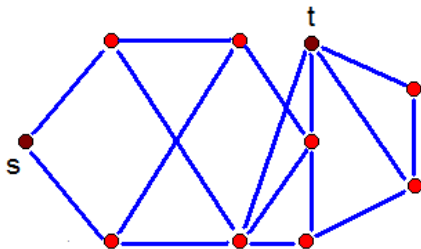


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Mais curto vs. mais longo

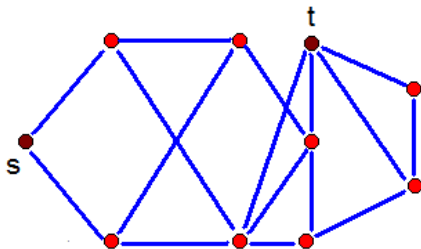


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Mais curto vs. mais longo

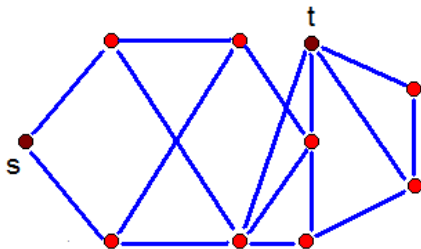


- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

DIFICULDADE

- Mais curto vs. mais longo



- Dificuldade
- Prova

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

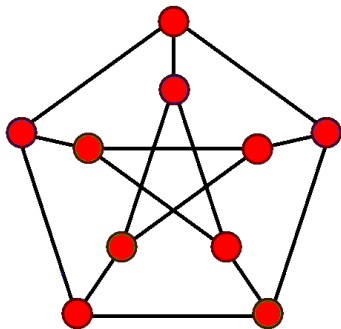
MOTIVAÇÃO

- Caminho Hamiltoniano
- Biologia Computacional
- PERT: Program Evaluation and Review Technique

DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

MOTIVAÇÃO

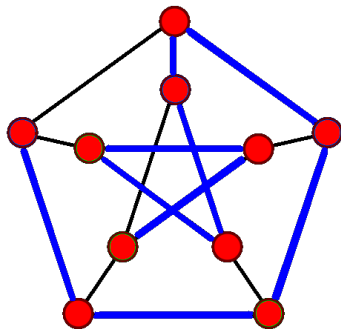
- Caminho Hamiltoniano
- Biologia Computacional
- PERT: Program Evaluation and Review Technique



DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

MOTIVAÇÃO

- Caminho Hamiltoniano
- Biologia Computacional
- PERT: Program Evaluation and Review Technique

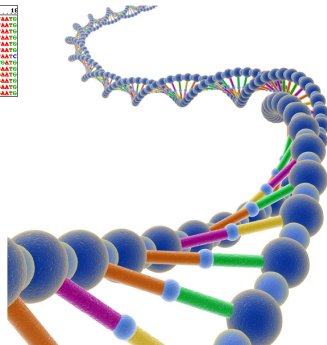


DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

MOTIVAÇÃO

- Caminho Hamiltoniano
- Biologia Computacional
- PERT: Program Evaluation and Review Technique

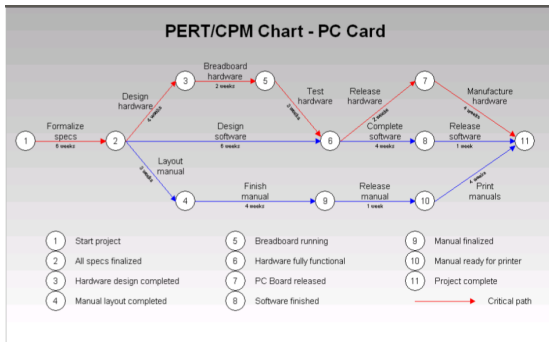
Nome	Seq. 1919
E_coli	GTACCTTTGTATAATG
Sal_aria	GTACCTTTGTATAATG
Sal_typh	GTACCTTTGTATAATG
Pa_aerug	GTACCTTTGTATAATG
Pa_cepac	GTACCTTTGTATAATG
Paob_cepac	GTACCTTTGTATAATG
Pha_swin	GTACCTTTGTATAATG
Clf_crao	GTACCTTTGTATAATG
Hco_178e	GTACCTTTGTATAATG
Ans_nid1	GTACCTTTGTATAATG
Ans_nid2	GTACCTTTGTATAATG
pasize_oh	GTACCTTTGTATAATG
liverf_c	GTACCTTTGTATAATG



DOIS PROBLEMAS RELACIONADOS

MOTIVAÇÃO

- Caminho Hamiltoniano
- Biologia Computacional
- PERT: Program Evaluation and Review Technique



O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:

O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:

O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

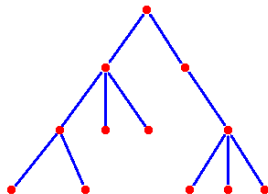
- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:

O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Árvores (Dijkstra '60)

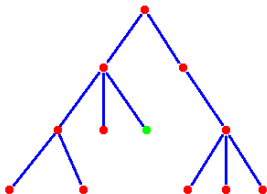


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Árvores (Dijkstra '60)

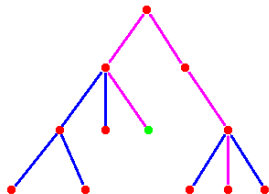


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Árvores (Dijkstra '60)

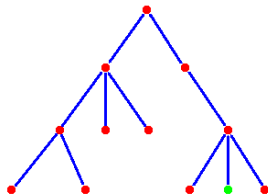


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Árvores (Dijkstra '60)

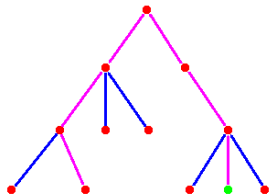


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Árvores (Dijkstra '60)

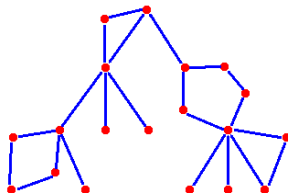


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Cactus (Uehara e Uno '05)

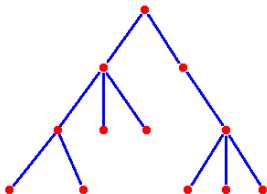


O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:
Cactus (Uehara e Uno '05)



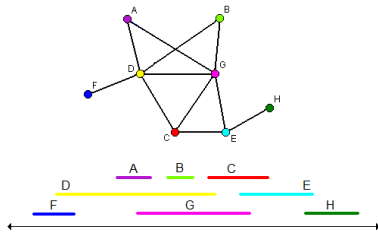
O PROBLEMA DO CAMINHO MAIS LONGO

PROBLEMA

Encontrar um caminho de comprimento máximo em G .

- \mathcal{NP} -difícil para grafos arbitrários.
- Para algumas classes específicas de grafos existem algoritmos polinomiais:

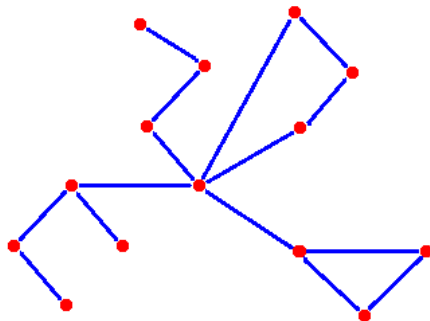
Grafos de intervalo (Ioannidou e outros '10)



INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

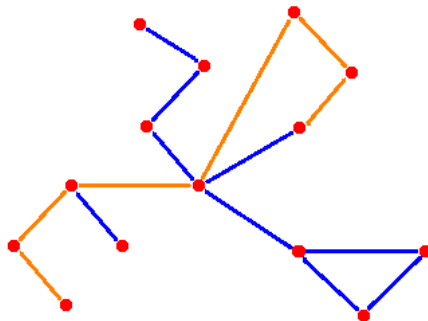
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

Encontrar caminhos mais longos distintos:



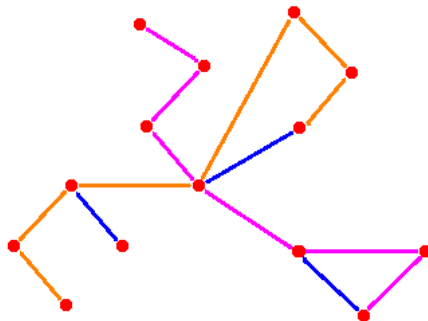
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

Encontrar caminhos mais longos distintos:



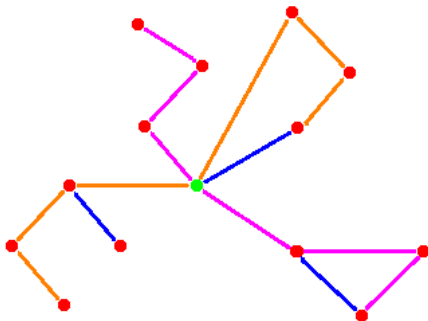
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

Encontrar caminhos mais longos distintos:



INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

Encontrar caminhos mais longos distintos:



Sempre acontece?

INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

ASSERÇÃO

Quaisquer 2 caminhos mais longos se intersectam.

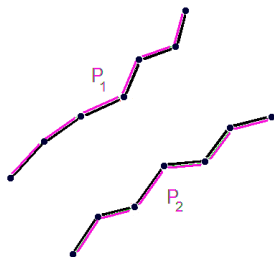
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

ASSERÇÃO

Quaisquer 2 caminhos mais longos se intersectam.

P_1 e P_2 : caminhos mais longos

M : caminho (mínimo) que liga P_1 a P_2



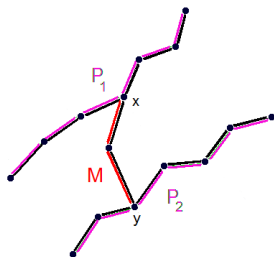
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

ASSERÇÃO

Quaisquer 2 caminhos mais longos se intersectam.

P_1 e P_2 : caminhos mais longos

M : caminho (mínimo) que liga P_1 a P_2



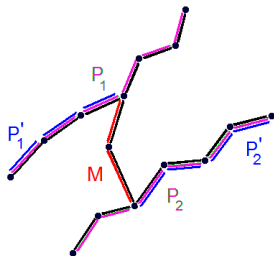
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

ASSERÇÃO

Quaisquer 2 caminhos mais longos se intersectam.

P'_1 : maior segmento de P_1

P'_2 : maior segmento de P_2



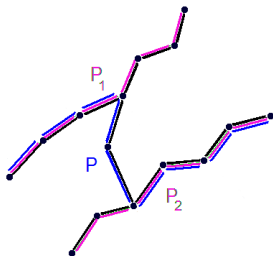
INTERSECÇÃO DE 2 CAMINHOS MAIS LONGOS

ASSERÇÃO

Quaisquer 2 caminhos mais longos se intersectam.

$$P = P'_1 \cdot M \cdot P'_2$$

$$\|P\| \geq \|P_1\| + \|M\|$$



INTERSECÇÃO DE CAMINHOS MAIS LONGOS

- Para 2 é verdade.
- E para...

INTERSECÇÃO DE CAMINHOS MAIS LONGOS

- Para 2 é verdade.
- E para...

INTERSECÇÃO DE CAMINHOS MAIS LONGOS

- Para 2 é verdade.
- E para...



Fonte: www.lunchoverip.com

INTERSECÇÃO DE CAMINHOS MAIS LONGOS

Gallai ('66):

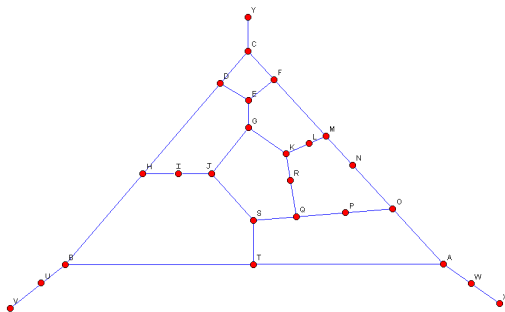
PROBLEMA \mathcal{P}_∞

Para qualquer grafo G , existe sempre um vértice comum a todos os caminhos mais longos?



PRIMEIRO EXEMPLO

- Walther ('69)
- 25 vértices
- 13 caminhos



PERGUNTAS

Novas perguntas, Zamfirescu ('72):

- Este exemplo é minimal?
- E com restrições (planaridade, maior conectividade)?
- Para que classes de grafos a propriedade é verdade?
- E a intersecção de apenas alguns caminhos mais longos?

PERGUNTAS

Novas perguntas, Zamfirescu ('72):

- Este exemplo é minimal?
- E com restrições (planaridade, maior conectividade)?
- Para que classes de grafos a propriedade é verdade?
- E a intersecção de apenas alguns caminhos mais longos?

PERGUNTAS

Novas perguntas, Zamfirescu ('72):

- Este exemplo é minimal?
- E com restrições (planaridade, maior conectividade)?
- Para que classes de grafos a propriedade é verdade?
- E a intersecção de apenas alguns caminhos mais longos?

PERGUNTAS

Novas perguntas, Zamfirescu ('72):

- Este exemplo é minimal?
- E com restrições (planaridade, maior conectividade)?
- Para que classes de grafos a propriedade é verdade?
- E a intersecção de apenas alguns caminhos mais longos?

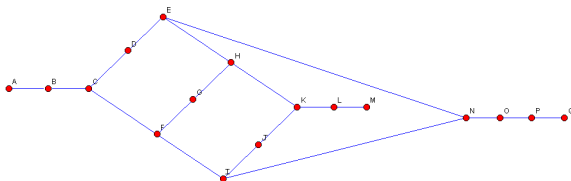
PERGUNTAS

Novas perguntas, Zamfirescu ('72):

- Este exemplo é minimal?
- E com restrições (planaridade, maior conectividade)?
- Para que classes de grafos a propriedade é verdade?
- E a intersecção de apenas alguns caminhos mais longos?

EXEMPLO MINIMAL PLANAR

- Schmitz ('75)
- 17 vértices
- Planar
- 7 caminhos



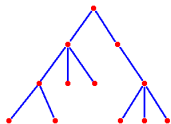
CLASSES ESPECIAIS DE GRAFOS

- Árvores

- Grafos arco-circulares - Balister e outros '04

CLASSES ESPECIAIS DE GRAFOS

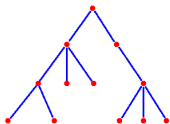
- Árvores



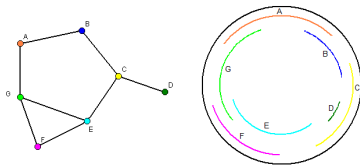
- Grafos arco-circulares - Balister e outros '04

CLASSES ESPECIAIS DE GRAFOS

- Árvores



- Grafos arco-circulares - Balister e outros '04



3 CAMINHOS

Em aberto:

PROBLEMA

Existe um vértice comum a quaisquer três caminhos mais longos em G ?

3 CAMINHOS

Em aberto:

PROBLEMA

Existe um vértice comum a quaisquer três caminhos mais longos em G ?

Axenovich ('09): Grafos Exoplanares

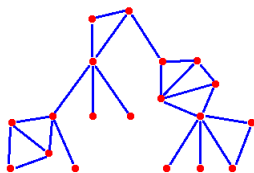
3 CAMINHOS

Em aberto:

PROBLEMA

Existe um vértice comum a quaisquer três caminhos mais longos em G ?

Axenovich ('09): Grafos Exoplanares



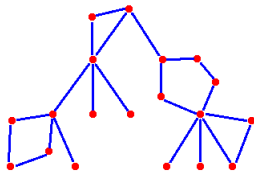
3 CAMINHOS

Em aberto:

PROBLEMA

Existe um vértice comum a quaisquer três caminhos mais longos em G ?

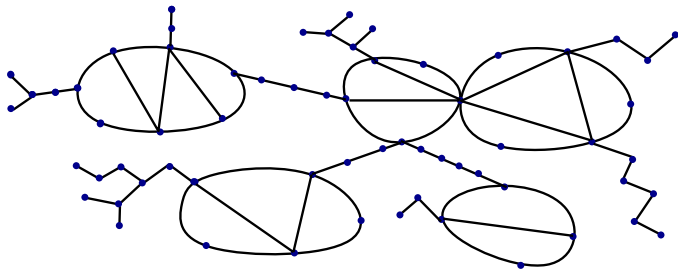
Axenovich ('09): Grafos Exoplanares



UM NOVO RESULTADO

TEOREMA

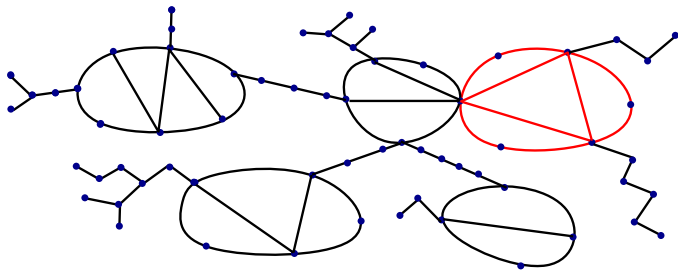
*Se G é exoplanar, então existe um vértice comum a **todos** os caminhos mais longos.*



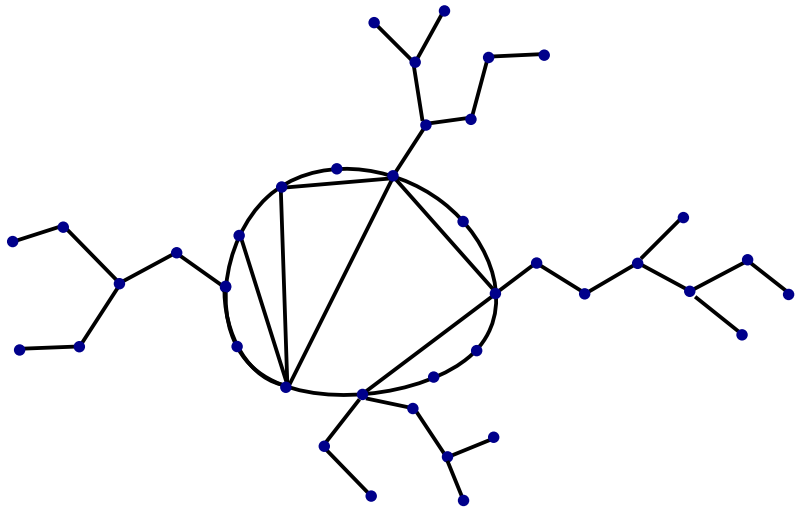
PROVA

PROPOSIÇÃO - KLAVŽAR E PETKOVŠEK ('90)

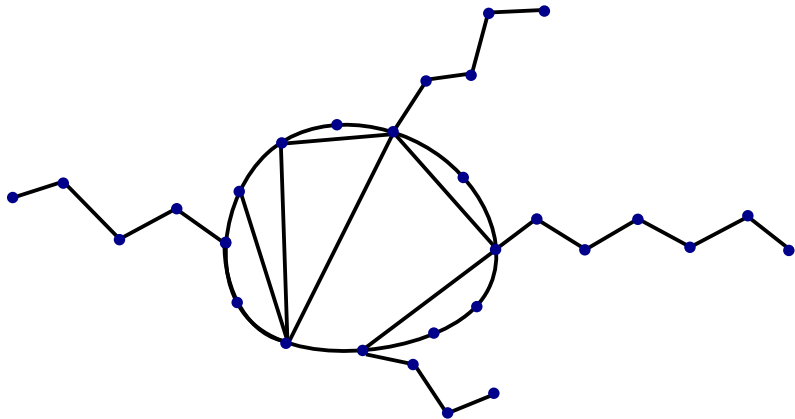
Existe um vértice comum a todos os caminhos mais longos em $G \Leftrightarrow$ para todo bloco B de G , todos os caminhos mais longos que têm pelo menos uma aresta em B têm um vértice em comum.



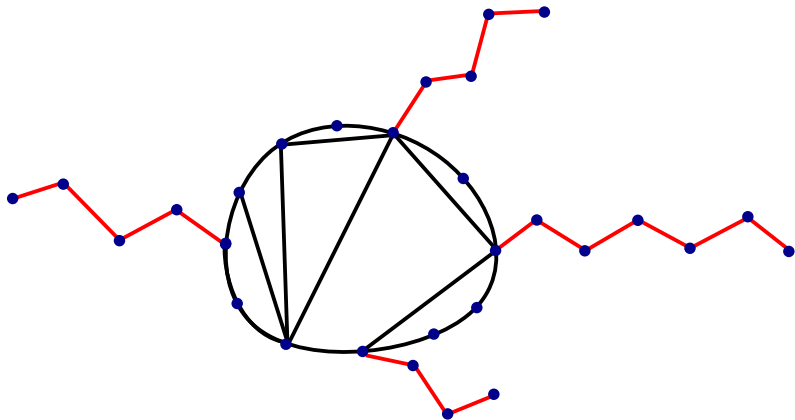
PROVA



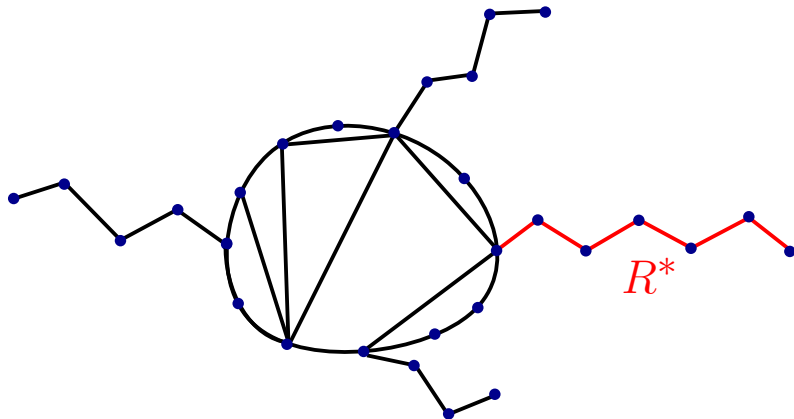
PROVA



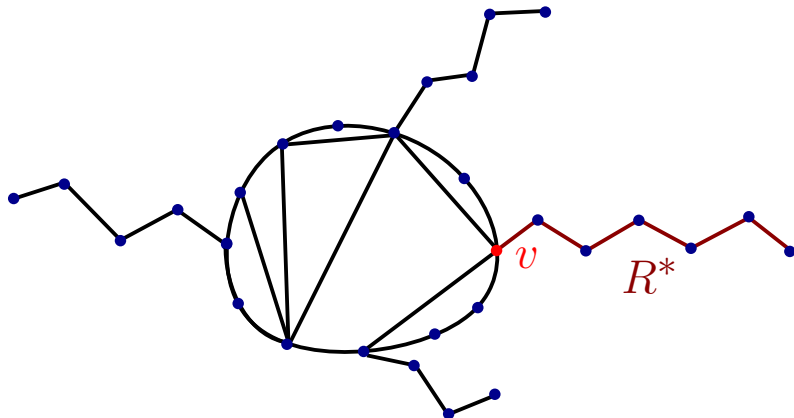
PROVA



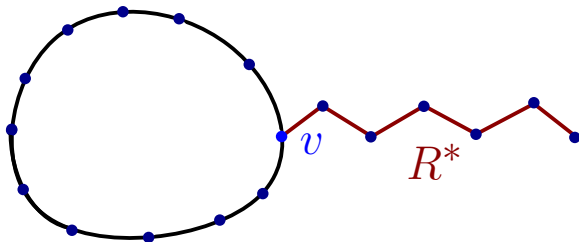
PROVA



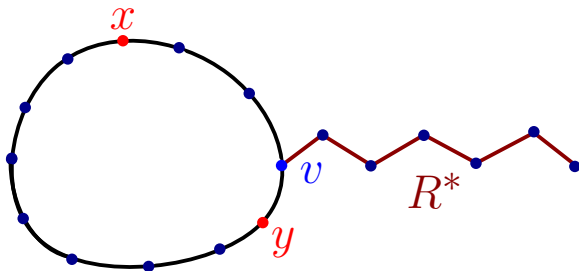
PROVA



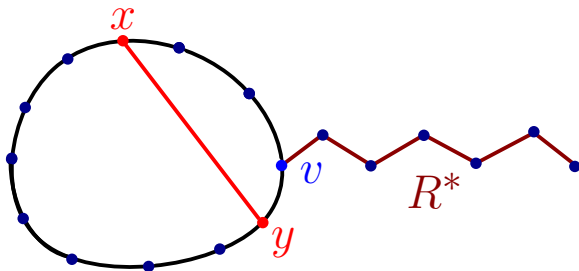
PROVA



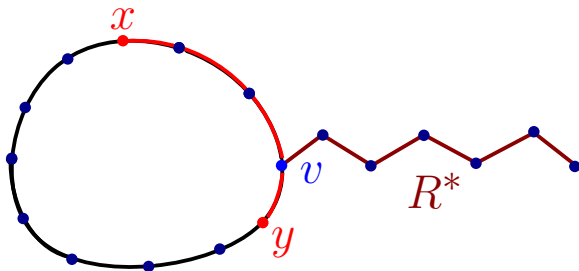
PROVA



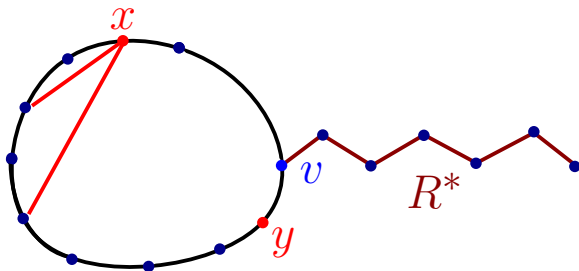
PROVA



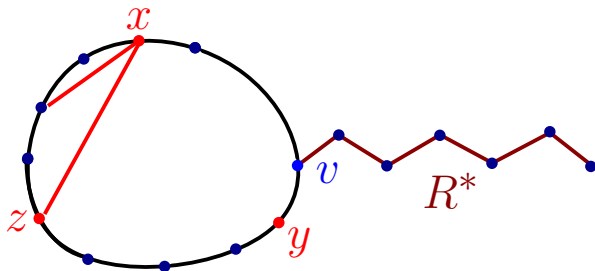
PROVA



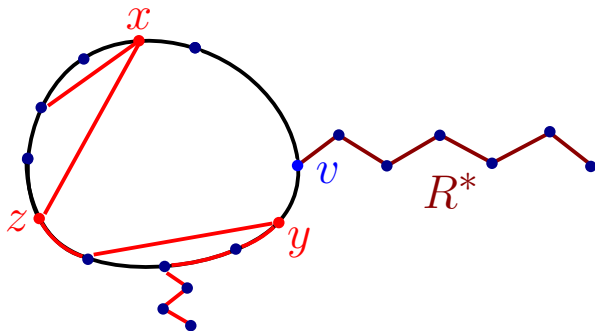
PROVA



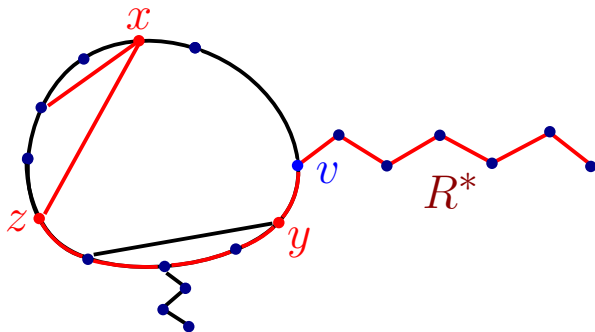
PROVA



PROVA



PROVA

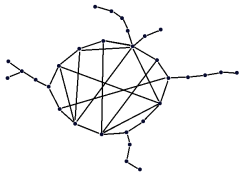


CONCLUSÕES

- Artigo Axenovich '09
 - **Resultado mais geral apresentado**
 - Outro resultado mais geral
-
- Problemas em aberto
 - “Gap” muito grande (2 a 7)

CONCLUSÕES

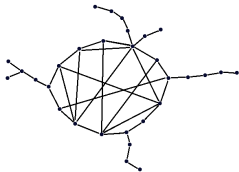
- Artigo Axenovich '09
- Resultado mais geral apresentado
- **Outro resultado mais geral**



- Problemas em aberto
- “Gap” muito grande (2 a 7)

CONCLUSÕES

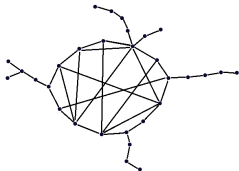
- Artigo Axenovich '09
- Resultado mais geral apresentado
- Outro resultado mais geral



- **Problemas em aberto**
- “Gap” muito grande (2 a 7)

CONCLUSÕES

- Artigo Axenovich '09
- Resultado mais geral apresentado
- Outro resultado mais geral



- Problemas em aberto
- “Gap” muito grande (2 a 7)

Obrigada!