Aula 6 - Conectividade

Luís Felipe

UFF

16 de Setembro de 2022

Luis Eelipe W109122

Cortes de arestas

Corte de arestas

Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [S, S'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [S,S'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Um corte de arestas de um grafo G é um conjunto E da forma $[S,\overline{S}]$, onde S é subconjunto próprio e não vazio de V e $\overline{S} = V \setminus S$.

Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [5,5'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Um corte de arestas de um grafo G é um conjunto E da forma $[S,\overline{S}]$, onde S é subconjunto próprio e não vazio de V e $\overline{S}=V\setminus S$.

Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [S, S'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Um corte de arestas de um grafo G é um conjunto E da forma $[S,\overline{S}]$, onde S é subconjunto próprio e não vazio de V e $\overline{S} = V \setminus S$.



Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [S, S'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Um corte de arestas de um grafo G é um conjunto E da forma $[S,\overline{S}]$, onde S é subconjunto próprio e não vazio de V e $\overline{S} = V \setminus S$.



Cortes de arestas

Corte de arestas

Denotamos por [5,5'] o conjunto das arestas com um extremo em S e outro extremo em S'.

Um corte de arestas de um grafo G é um conjunto E da forma $[S,\overline{S}]$, onde S é subconjunto próprio e não vazio de V e $\overline{S}=V\setminus S$.

$$[S, \overline{S}] = \{bc, ac, ae\}$$
 é corte de arestas.



Cortes e ligações

Uma ligação é um corte de arestas minimal não vazio.

Cortes e ligações

Uma ligação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS: Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Cortes e ligações

Uma ligação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS. Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

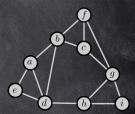
Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.

Cortes e ligações

Uma ligação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS. Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.



Cortes e ligações

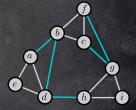
Uma ligação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS: Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.

Exemplo

 $\{ab, bd, dh, cg, fg\}$ não é corte de arestas



Cortes e ligações

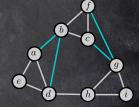
Uma licação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS: Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.

Exemplo

 $\{ab, bd, dh, cg, fg\}$ não é corte de arestas $\{ab, bd, cg, fg\}$ é corte de arestas.



Cortes e ligações

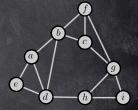
Uma licação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS: Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.

Exemplo

 $\{ab, bd, dh, cg, fg\}$ não é corte de arestas $\{ab, bd, cg, fg\}$ é corte de arestas. $S = \{b, c, f\}$ define um corte de arestas.



Cortes e ligações

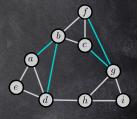
Uma licação é um corte de arestas minimal não vazio.

OBS: Cada aresta que é uma ponte é uma ligação.

Se G é conexo, então uma ligação de G é um subconjunto minimal B de E tal que G-B é um grafo desconexo.

Exemplo

 $\{ab, bd, dh, cg, fg\}$ não é corte de arestas $\{ab, bd, cg, fg\}$ é corte de arestas. $S = \{b, c, f\}$ define um corte de arestas. $\{ab, bd, cg, fg\}$ é uma ligação.



Coárvore

Se H é subgrafo de G, o complemento de H em G, denotado por $\overline{H}(G)$, é o subgrafo G - E(H).

Coárvore

Se H é subgrafo de G, o complemento de H em G, denotado por $\overline{H(G)}$, é o subgrafo G-E(H).

Se G é conexo e T uma árvore geradora de G, o subgrafo \overline{T} é chamado de coárvore.

Coárvore

Se H é subgrafo de G, o complemento de H em G, denotado por $\overline{H}(G)$, é o subgrafo G - E(H).

Se G é conexo e T uma árvore geradora de G, o subgrafo \overline{T} é chamado de coárvore.

Teorema. Sejam T uma árvore geradora de um grafo conexo G e e uma aresta de T. Temos que:

- i) A coárvore \overline{T} não contém ligação de G;
- ii) $\overline{T} + e$ contém exatamente uma ligação de G.

Demonstração

Prova:

i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G-B não é conexo e, portanto G-B não contém árvore geradora.

Demonstração

Prova:

i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G-B não é conexo e, portanto G-B não contém árvore geradora. Então, como B é o complemento de G-B e G-B não é uma árvore geradora, então B não está contido em \overline{T} .

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja S o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T-e.

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja S o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T-e.

 O corte de arestas $B=[S,\overline{S}]$ em G é minimal, e portanto, uma ligação de G.

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja 5 o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T e.
 O corte de arestas B = [5, 5] em G é minimal, e portanto, uma ligação de G. Pois qualquer aresta do conjunto B é uma aresta entre S e 5, e tanto G[S] quanto G[S] são conexos, pois G é conexo.

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja S o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T e.
 O corte de arestas B = [S, \overline{S}] em G é minimal, e portanto, uma ligação de G. Pois qualquer aresta do conjunto B é uma aresta entre S e \overline{S}, e tanto G[S] quanto G[S] são conexos, pois G é conexo. Dessa forma, B está contido em \overline{T} + e.

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja S o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T-e.

 O corte de arestas $B=[S,\overline{S}]$ em G é minimal, e portanto, uma ligação de G. Pois qualquer aresta do conjunto B é uma aresta entre S e \overline{S} , e tanto G[S] quanto $G[\overline{S}]$ são conexos, pois G é conexo. Dessa forma, B está contido em $\overline{T}+e$. Isso implica que para cada aresta $b \in B$, T-e+b é uma árvore geradora de G.

Demonstração

- i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.
- ii) Seja S o conjunto de vértices de uma das duas componentes conexas de T e.
 O corte de arestas B = [S, \overline{S}] em G é minimal, e portanto, uma ligação de G. Pois qualquer aresta do conjunto B é uma aresta entre S e \overline{S}, e tanto G[S] quanto G[S] são conexos, pois G é conexo. Dessa forma, B está contido em \overline{T} + e. Isso implica que para cada aresta b ∈ B, T e + b é uma árvore geradora de G.
 Logo, cada ligação de G contida em \overline{T} + e inclui toda aresta b ∈ B.

Prova:

 i) Suponha B uma ligação de G. Logo, G – B não é conexo e, portanto G – B não contém árvore geradora.
 Então, como B é o complemento de G – B e G – B não é uma árvore geradora, então B não está contido em T.

ii) Seja 5 o conjunto de vértices de uma das duas

componentes conexas de T-e. O corte de arestas $B=[S,\overline{S}]$ em G é minimal, e portanto, uma ligação de G. Pois qualquer aresta do conjunto B é uma aresta entre S e \overline{S} , e tanto G[S]quanto $G[\overline{S}]$ são conexos, pois G é conexo. Dessa forma, B está contido em $\overline{T}+e$. Isso implica que para cada aresta $b\in B$, T-e+b é uma árvore geradora de G. Logo, cada ligação de G contida em $\overline{T}+e$ inclui toda aresta $b\in B$. Assim, B é a única ligação contida em $\overline{T}+e$.