



Eternally surrounding a robber  
czyli jak sprawić, aby nie było dojścia do prezydenta.

Marek Borzyszkowski

8 października 2024



Gra odbywa się na grafie  $G$  między drużyną policjantów i złodziejem. Drużyna policjantów składa się z  $K > 0$  policjantów, gdzie  $K$  to liczba policjantów. Policjanci i złodzieje znajdują się na wierzchołkach grafu  $V(G)$ .



Gra odbywa się na grafie  $G$  między drużyną policjantów i złodziejem. Drużyna policjantów składa się z  $K > 0$  policjantów, gdzie  $K$  to liczba policjantów. Policjanci i złodzieje znajdują się na wierzchołkach grafu  $V(G)$ . W grze można wyróżnić 2 fazy:

1. fazę umieszczania najpierw wszystkich policjantów, a potem złodzieja na wierzchołkach  $V(G)$ .
2. Fazę ruchu, która odbywa się turowo, najpierw ruszają się wszyscy policjanci, potem turę ma złodziej. Dozwolonymi ruchami są:
  1. brak zmiany wierzchołka,
  2. zmiana wierzchołka na inny będący połączony krawędzią z wierzchołkiem, na którym aktualnie przebywa dana osoba.



Celem policjantów jest znalezienie się conajmniej jednego z nich na wierzchołku gdzie przebywa złodziej na końcu swojej tury, natomiast złodzieja nie doprowadzić do tej sytuacji.



Celem policjantów jest znalezienie się conajmniej jednego z nich na wierzchołku gdzie przebywa złodziej na końcu swojej tury, natomiast złodzieja nie doprowadzić do tej sytuacji.

*Liczba policjantów* grafu  $G$  to minimalna wymagana liczba policjantów potrzebnych aby złapać złodzieja w grafie  $G$ , liczbę tę oznacza się przez  $c(G)$ . [1]

# Policjanci i złodziej

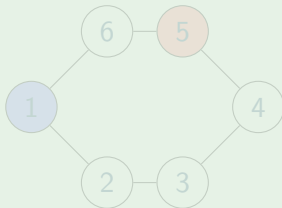
Celem policjantów jest znalezienie się conajmniej jednego z nich na wierzchołku gdzie przebywa złodziej na końcu swojej tury, natomiast złodzieja nie doprowadzić do tej sytuacji.

*Liczba policjantów* grafu  $G$  to minimalna wymagana liczba policjantów potrzebnych aby złapać złodzieja w grafie  $G$ , liczbę tę oznacza się przez  $c(G)$ . [1]

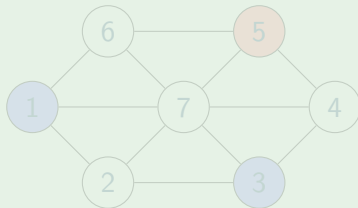
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$



Rysunek:  $c(G) = 1$

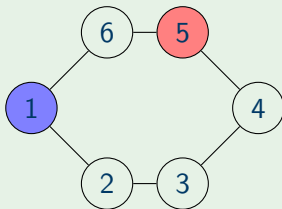
Celem policjantów jest znalezienie się conajmniej jednego z nich na wierzchołku gdzie przebywa złodziej na końcu swojej tury, natomiast złodzieja nie doprowadzić do tej sytuacji.

*Liczba policjantów* grafu  $G$  to minimalna wymagana liczba policjantów potrzebnych aby złapać złodzieja w grafie  $G$ , liczbę tę oznacza się przez  $c(G)$ . [1]

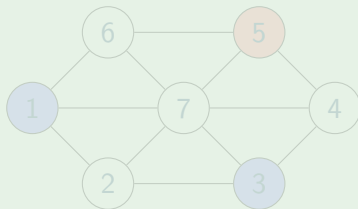
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$



Rysunek:  $c(G) = 1$

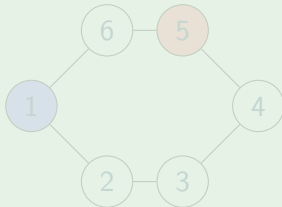
Celem policjantów jest znalezienie się conajmniej jednego z nich na wierzchołku gdzie przebywa złodziej na końcu swojej tury, natomiast złodzieja nie doprowadzić do tej sytuacji.

*Liczba policjantów* grafu  $G$  to minimalna wymagana liczba policjantów potrzebnych aby złapać złodzieja w grafie  $G$ , liczbę tę oznacza się przez  $c(G)$ . [1]

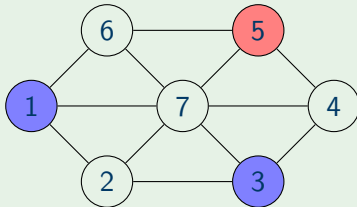
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$



Rysunek:  $c(G) = 1$





Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.
2. Złodziej nie przegrywa, kiedy znajdzie się na tym samym wierzchołku co jeden z policjantów.



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.
2. Złodziej nie przegrywa, kiedy znajdzie się na tym samym wierzchołku co jeden z policjantów.
3. Złodziej nie może wejść na wierzchołek okupowany przez policjanta.



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.
2. Złodziej nie przegrywa, kiedy znajdzie się na tym samym wierzchołku co jeden z policjantów.
3. Złodziej nie może wejść na wierzchołek okupowany przez policjanta.
4. Jeżeli złodziej będzie na tym samym wierzchołku co policjant, musi w swoim ruchu przejść na wierzchołek na którym nie znajduje się policjant



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.
2. Złodziej nie przegrywa, kiedy znajdzie się na tym samym wierzchołku co jeden z policjantów.
3. Złodziej nie może wejść na wierzchołek okupowany przez policjanta.
4. Jeżeli złodziej będzie na tym samym wierzchołku co policjant, musi w swoim ruchu przejść na wierzchołek na którym nie znajduje się policjant



Wariacją na temat policjantów i złodzieja są policjanci okrążający złodzieja.[2] Zmiany względem oryginału są następujące:

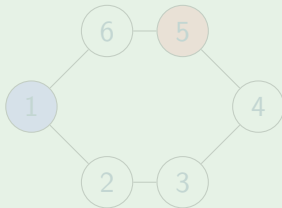
1. policjanci wygrywają w momencie okrążenia złodzieja w skończonej liczbie ruchów, czyli kiedy znajdują się na każdym wierzchołku połączonym krawędzią z wierzchołkiem na którym aktualnie jest złodziej.
2. Złodziej nie przegrywa, kiedy znajdzie się na tym samym wierzchołku co jeden z policjantów.
3. Złodziej nie może wejść na wierzchołek okupowany przez policjanta.
4. Jeżeli złodziej będzie na tym samym wierzchołku co policjant, musi w swoim ruchu przejść na wierzchołek na którym nie znajduje się policjant

Analogicznie do  $c(G)$  w tej wariacji stosuje się  $\sigma(G)$  oznaczające *liczbę policjantów wymaganych do okrążenia złodzieja w grafie  $G$* .

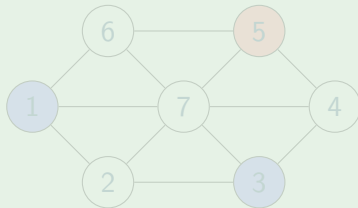
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$ ,  
 $\sigma(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$ ,  
 $\sigma(G) = 2$



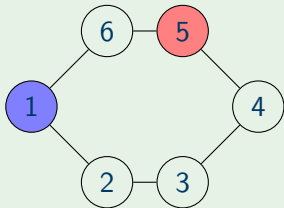
Rysunek:  $c(G) = 1$ ,  $\sigma(G) = 3$



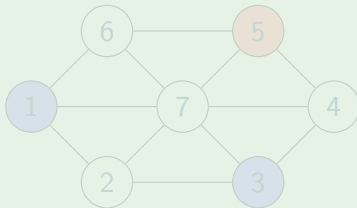
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$ ,  
 $\sigma(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$ ,  
 $\sigma(G) = 2$

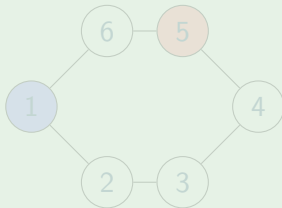


Rysunek:  $c(G) = 1$ ,  $\sigma(G) = 3$

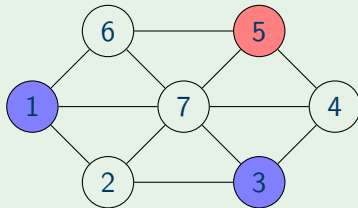
## Przykłady



Rysunek:  
 $c(G) = 1$ ,  
 $\sigma(G) = 1$



Rysunek:  $c(G) = 2$ ,  
 $\sigma(G) = 2$



Rysunek:  $c(G) = 1$ ,  $\sigma(G) = 3$



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.
2. Ochroniarze wygrywają w momencie okrążenia prezydenta w skończonej liczbie ruchów i utrzymaniu tego stanu na końcu każdej kolejnej swojej tury.



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.
2. Ochroniarze wygrywają w momencie okrążenia prezydenta w skończonej liczbie ruchów i utrzymaniu tego stanu na końcu każdej kolejnej swojej tury.
3. Prezydent może wejść na wierzchołek okupowany przez ochroniarza.



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.
2. Ochroniarze wygrywają w momencie okrążenia prezydenta w skończonej liczbie ruchów i utrzymaniu tego stanu na końcu każdej kolejnej swojej tury.
3. Prezydent może wejść na wierzchołek okupowany przez ochroniarza.
4. Ochroniarzy może być 0. Taka sytuacja występuje tylko w grafie pustym.



Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.
2. Ochroniarze wygrywają w momencie okrążenia prezydenta w skończonej liczbie ruchów i utrzymaniu tego stanu na końcu każdej kolejnej swojej tury.
3. Prezydent może wejść na wierzchołek okupowany przez ochroniarza.
4. Ochroniarzy może być 0. Taka sytuacja występuje tylko w grafie pustym.





Wariacją na temat policjantów okrążających złodzieja są ochroniarze i prezydent.[3] Zmiany względem poprzednika są następujące:

1. policjanci to ochroniarze, złodziej to prezydent.
2. Ochroniarze wygrywają w momencie okrążenia prezydenta w skończonej liczbie ruchów i utrzymaniu tego stanu na końcu każdej kolejnej swojej tury.
3. Prezydent może wejść na wierzchołek okupowany przez ochroniarza.
4. Ochroniarzy może być 0. Taka sytuacja występuje tylko w grafie pustym.

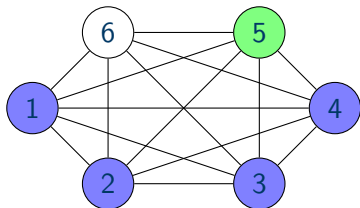
Analogicznie do  $\sigma(G)$  w tej wariacji stosuje się  $B(G)$  oznaczające *liczbę ochroniarzy wymaganych do okrążenia prezydanta i spełnienia warunków wygranej w grafie  $G$ .*

Ciekawostka, zmiana nazwy drużyn w artykule wynika z zachowania jakie się wytwarzają podczas przebiegu gry. Zachowanie ochroniarzy (dawniej policjantów) bardziej przypomina próbę otoczenia/ochrony ważnej osoby, poprzez ciągłe obsadzenie wszelkich dróg dojścia do tej osoby



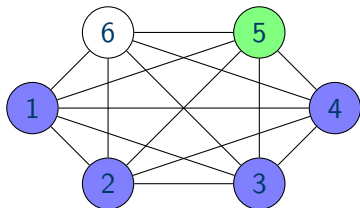
Rysunek: Przykład wizualizacji gry

Dla grafu  $G$  o  $n$  wierzchołkach  $B(G) = n - 1$ . W takiej sytuacji przy rozstawianiu ochroniarze już okupują  $n - 1$  wierzchołków. Prezydent ma wtedy dwie opcje, wybrać wierzchołek z ochroniarzem. . .

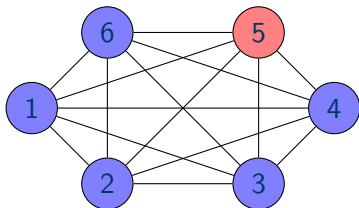


Rysunek: Prezydent zaczynająca na wierzchołku ochroniarza (kolor zielony)

Dla grafu  $G$  o  $n$  wierzchołkach  $B(G) = n - 1$ . W takiej sytuacji przy rozstawianiu ochroniarze już okupują  $n - 1$  wierzchołków. Prezydent ma wtedy dwie opcje, wybrać wierzchołek z ochroniarzem...

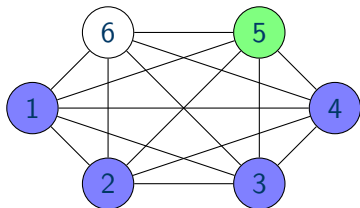


Rysunek: Prezydent zaczynająca na wierzchołku ochroniarza (kolor zielony)

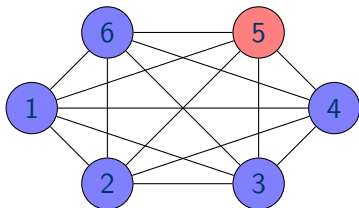


Rysunek: Po pierwszym ruchu ochroniarzy

Dla grafu  $G$  o  $n$  wierzchołkach  $B(G) = n - 1$ . W takiej sytuacji przy rozstawianiu ochroniarze już okupują  $n - 1$  wierzchołków. Prezydent ma wtedy dwie opcje, wybrać wierzchołek z ochroniarzem... lub bez.

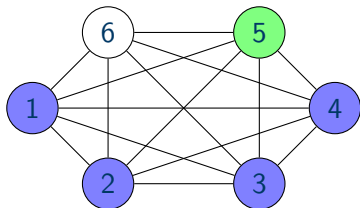


Rysunek: Prezydent zaczynająca na wierzchołku ochroniarza (kolor zielony)

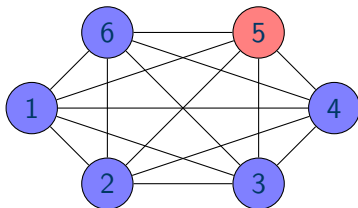


Rysunek: Po pierwszym ruchu ochroniarzy

Dla grafu  $G$  o  $n$  wierzchołkach  $B(G) = n - 1$ . W takiej sytuacji przy rozstawianiu ochroniarze już okupują  $n - 1$  wierzchołków. Prezydent ma wtedy dwie opcje, wybrać wierzchołek z ochroniarzem... lub bez.



Rysunek: Prezydent zaczynająca na wierzchołku ochroniarza (kolor zielony)



Rysunek: Po pierwszym ruchu ochroniarzy

Jak widać po powyższym przykładzie, grę można podzielić na 2 fazy, okrążenia i utrzymania okrążenia



Lemat

*Dla każdego grafu  $G$ ,  $B(G) \geq \Delta(G)$ .*



## Lemat

*Dla każdego grafu  $G$ ,  $B(G) \geq \Delta(G)$ .*

## Dowód.

Jeżeli prezydent stoi na wierzchołku o największym stopniu, ochroniarze nie mogą wygrać nie okrążając prezydent na tym wierzchołku. □



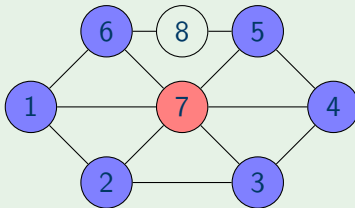
## Lemat

*Dla każdego grafu  $G$ ,  $B(G) \geq \Delta(G)$ .*

## Dowód.

Jeżeli prezydent stoi na wierzchołku o największym stopniu, ochroniarze nie mogą wygrać nie okrążając prezydenta na tym wierzchołku. □

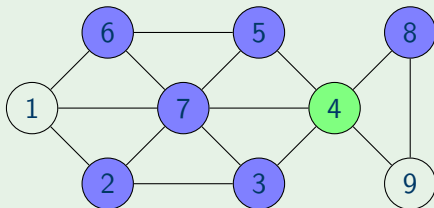
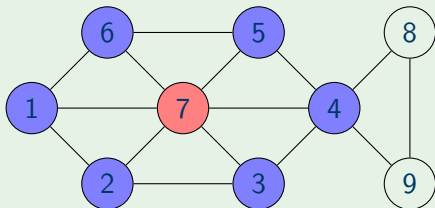
## Przykłady



## Lemat

*Dla każdego grafu  $G$ ,  $B(G) \geq \Delta(G)$ .*

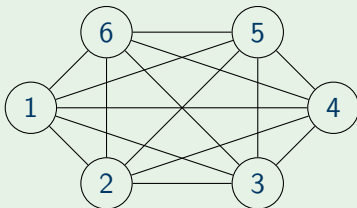
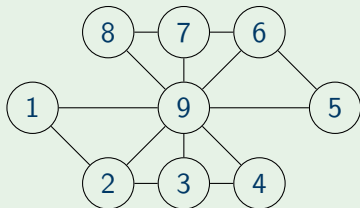
## Przykłady



## Twierdzenie

*Dla każdego grafu  $G$  na  $n$  wierzchołkach,  $B(G) = n - 1$  wtedy i tylko wtedy, gdy  $\Delta(G) = n - 1$ .*

## Przykłady





Dowód.

Jeżeli  $\Delta(G) = n - 1$  to z lematu  $B(G) \geq \Delta(G)$  oraz  $B(G) = n - 1$ , to  $B(G) = n - 1$ .



Dowód.

Jeżeli  $\Delta(G) = n - 1$  to z lematu  $B(G) \geq \Delta(G)$  oraz  $B(G) = n - 1$ , to  $B(G) = n - 1$ .

Założmy że  $\Delta(G) < n - 1$ .



## Dowód.

Jeżeli  $\Delta(G) = n - 1$  to z lematu  $B(G) \geq \Delta(G)$  oraz  $B(G) = n - 1$ , to  $B(G) = n - 1$ .

Założmy że  $\Delta(G) < n - 1$ .

Dla  $n \leq 3$   $G$  jest izomorficzne do  $E_n$ ,  $P_2$ ,  $P_3$  albo  $C_3$ .  $B(E_n) = 0$ , gdyż wierzchołki nie są połączone. Można łatwo zauważyć, że  $B(P_2) = 1$ ,  $B(P_3) = B(C_3) = 2$ .

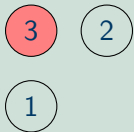
## Dowód.

Jeżeli  $\Delta(G) = n - 1$  to z lematu  $B(G) \geq \Delta(G)$  oraz  $B(G) = n - 1$ , to  $B(G) = n - 1$ .

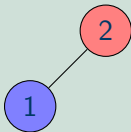
Założmy że  $\Delta(G) < n - 1$ .

Dla  $n \leq 3$   $G$  jest izomorficzne do  $E_n$ ,  $P_2$ ,  $P_3$  albo  $C_3$ .  $B(E_n) = 0$ , gdyż wierzchołki nie są połączone. Można łatwo zauważyć, że  $B(P_2) = 1$ ,  $B(P_3) = B(C_3) = 2$ .

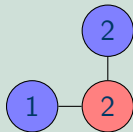
## Przykłady



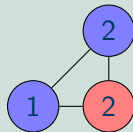
Rysunek:  $E_n$



Rysunek:  $P_2$




Rysunek:  $P_3$





Rysunek:  $C_2$





 Anthony Bonato and Richard J. Nowakowski.  
*The game of cops and robbers on graphs.*  
2011.

 Andrea C. Burgess, Rosalind A. Cameron, Nancy E. Clarke, Peter Danziger, Stephen Finbow, Caleb W. Jones, and David A. Pike.  
Cops that surround a robber.  
*Discrete Applied Mathematics*, (285: 552-566), 2020.

 Nancy E. Clarke, Danny Dyer, and William Kellough.  
Eternally surrounding a robber.  
*arXiv preprint*, (arXiv:2408.10452), 2024.



**POLITECHNIKA  
GDAŃSKA**