

```

public int[] pairingAlgorithm(){
    int n = this.getNodeCount();
    int x;
    PeopleNode vPeopleNode, xPeopleNode;

    int[] matching = new int[n]; // tablica skojarzen

    int[] alternatingPath = new int[n]; // n elementowa pomocnicza tablica służąca do tworzenia ścieżki
    // rozszerzającej. Przechowuje tworzoną przez BFS strukturę drzewa rozpoczynającego wszędy, gdzie i-ty element zawiera numer swojego
    // wierzchołka nadrzędnego.

    Boolean[] visited = new Boolean[n]; // pomocnicza tablica logiczna służąca do zaznaczania
    // odwiedzonych wierzchołków

    LinkedList<Integer> queue = new LinkedList<>(); // kolejka, w której są składowane wierzchołki dla BFS

    for(int i = 0 ; i < n ; i++){
        matching[i] = (-1);
    }

    long startTime = System.nanoTime();
    //zasadniczy algorytm
    for(int v = 0; v < n; v++){
        vPeopleNode = (PeopleNode) this.getNode(v);
        //sprawdzamy czy dany wierzchołek jest kobietą i nie jest skojarzony z mężczyzną, pomijamy wierzchołki skojarzone oraz
        //kawalerów
        if(matching[v] == (-1) && vPeopleNode.getPerson().getSex() == Sex.FEMALE){
            Arrays.fill(visited, false);
            queue.clear();

            visited[v] = true;
            alternatingPath[v] = -1;
            queue.push(v); // w tym miejscu uruchamiamy BFS do utworzenia ścieżki rozszerzającej

            while (!queue.isEmpty()){
                x = queue.getFirst();
                xPeopleNode = (PeopleNode) this.getNode(x);
                queue.removeFirst();

                if(xPeopleNode.getPerson().getSex() == Sex.FEMALE){ line 1
                    //jeżeli w kolejce trafiamy na kobietę, to w kolejce umieszczamy wszystkie
                    //nieodwiedzone sąsiednie
                    //wierzchołki
                    for (Integer y: xPeopleNode.getNeighboursList()){
                        if(!visited[y]) {
                            visited[y] = true;
                            alternatingPath[y] = x;

                            queue.add(y);
                        }
                    }
                }
            }
        }
    }
}

```

```

    }
    }
}

else if(matching[x] > (-1)){
    //tutaj obsługujemy już zajętego kawalera, a skojarzoną z nim pannę dodajemy do
    //kolejki, w ten sposób tworzymy ścieżkę naprzemienną
    alternatingPath[matching[x]] = x;
    visited[matching[x]] = true;
    queue.add(matching[x]);
}
else{
    // w tym kroku obsługujemy wierzchołek, który (jak wynika z poprzednich warunków), musi być mężczyzną,
    //który nie ma przyporządkowanej sobie panny
    while(alternatingPath[x] > (-1)){
        //poruszamy się po wyznaczonej ścieżce w celu znalezienia wolnej kobiety, przy czym zamieniamy krawędzie
        //skojarzone i nieskojarzone
        xPeopleNode = (PeopleNode) this.getNode(x);
        if(xPeopleNode.getPerson().getSex() == Sex.MALE){
            //tutaj zamieniamy krawędzie skojarzone i nieskojarzone
            matching[x] = alternatingPath[x];
            matching[alternatingPath[x]] = x;
        }
        x = alternatingPath[x];
    }
    break;
}
}
}
}

long endTime = System.nanoTime();
this.elapsedTime = endTime - startTime;

tableOfMatches = matching;
// zwracamy tablicę przyporządkowań jaką udało nam się stworzyć, na tym etapie nie jest sprawdzane czy wszyscy mają partnera. W
//tablicy może znaleźć się wartość -1, co oznacza, że poszukiwane przyporządkowanie nie istnieje.
return matching;
}

```

1. Opis pojęć:

- Krawędź skojarzona – krawędź pomiędzy mężczyzną a kobietą którzy zostali przyporządkowani do siebie
- Krawędź nieskojarzona(swobodna) – krawędź pomiędzy mężczyzną a kobietą, którzy NIE zostali do siebie przyporządkowani
- Ścieżka naprzemienna – ścieżka przebiegająca na przemian przez krawędzie swobodne i skojarzone. Zawsze rozpoczyna się od krawędzi swobodnej.

2. Opis zastosowanego algorytmu

W głównej pętli obsługujemy tylko kobiety, który nie zostały jeszcze przyporządkowane.

Jeżeli taką znajdziemy ([line 1](#)) to tworzymy nową kolejkę, w której są umieszczeni wszyscy nieodwiedzeni mężczyźni z nią sąsiadujący.

Jednocześnie do tablicy pomocniczej `alternatingPath` dla każdego z mężczyzn jest przypisywany numer wierzchołka kobiety, jako numer wierzchołka nadrzędnego.

Dalej zajmujemy się kolejnym wierzchołkiem umieszczonym w kolejce.

Jeżeli ten wierzchołek to mężczyzna, który nie jest do nikogo przyporządkowany ([line 3](#), wynika to z poprzednich warunków), to poruszamy się po ścieżce naprzemiennnej w poszukiwaniu wolnej panny, do której możemy go przyporządkować. Poruszamy się ścieżką tak długo(po drodze zamieniając ze sobą skojarzone i nieskojarzone krawędzie, dopóki nie dotrzemy do wierzchołka, który nie ma swojego wierzchołka nadrzędnego.

Ostatni rozpatrywany przypadek podczas analizowania wierzchołków w kolejce to natrafienie na mężczyznę, który ma już przyporządkowaną sobie kobietę ([line 2](#)). W tym kroku zostaje tworzona ścieżka naprzemienna, bo umieszczamy w tablicy `alternatingPath` znalezionego mężczyznę, jako wierzchołek nadrzędny dla kobiety, do której został wcześniej przypisany ([line 4](#)), jednocześnie wrzucamy tę kobietę do kolejki.

Po przeanalizowaniu, wszystkich wierzchołków w kolejce wracamy do obiegu głównej pętli.

3. Podsumowanie

Algorytm w głównej pętli odwiedza wszystkie nieodwiedzone wcześniej kobiety, a w pętli od razu umieszcza na kolejce wszystkich nieodwiedzonych wcześniej sąsiadów i-tej kobiety. Zatem jeżeli nie odwiedzimy, któregoś z wierzchołków w trakcie tych dwóch czynności to znaczy, że został on już odwiedzony np. Podczas wykonywania akcji w samej kolejce.