

يمكن تقسيم آلية عمل خوارزميات البحث إلى ثلاث مراحل pick, check, expands فهي تقوم باختيار عقدة ما أولاً تبعاً لآلية معينة (تحددها الخوارزمية) ثم تقوم بفحصها فتختبر إن كانت الحالة الهدف و ثم تقوم بتوسيعها (إضافة أبناءها) تختلف خوارزميات البحث حسب آلية التوسعة.

نستعمل في خوارزمية BFS رتل يتبع مبدأ FIFO أي من يدخل أولاً يخرج أولاً و بالتالي نضع العقدة على اليمين بينما خوارزمية ال DFS تستعمل مكسدس يعمل على مبدأ LIFO أي من يدخل أخيراً يخرج أولاً فنضع العقدة على اليسار. من المهم معرفة أن خوارزمية ال BFS توجد حل أمثلي في حال كانت كلف الأفعال موحدة, وخوارزمية DFS في حال الفضائات غير المنتهية قد تدخل في حلقة لا تستطيع الخروج منها.

هذه الخوارزميات تتعامل مع أغراض من الصف Node فيلزمنا تحويل الحالة إلى Node حيث تملك Node متحولا يرتبط بالعقدة الأب و متحولا يرتبط بالفعل الذي طبقناه لنصل لهذه العقدة (أي الوصلة التي عبرناها) و بجلب العقدة الأب و الأفعال للعقدة الهدف مرة تلو الأخرى (والتي تردها خوارزميات البحث) سنصل للجذر وبالتالي نحصل على طريق من الحالة البدائية للحالة النهائية هو الحل, أيضاً صف العقدة يملك متحولا يرتبط بكلفة الطريق الذي يؤدي للعقدة.

سنقوم الآن بإنشاء حزمة Algorithms داخل الملف core ونضيف عليها صف هو BFS وهناك خطوات ثابتة لأي خوارزمية سنقوم ببرمجتها ترث الصف SearchAlgorithm وتحتاج لاستيراد الآتي core.\* و java.util.\* كما أننا يجب أن نعيد تعريف التابع search والذي نمرر له وسيط من صف المسائل Problem ويرد لنا Node هي العقدة الهدف:

```
package core.algorithms;  
import core.*;  
import java.util.*;  
public class BFS extends SearchAlgorithm {  
    @Override  
    public Node search(Problem p) {}  
}
```

الآن كما قلنا سابقاً لتطبيق خوارزمية ال BFS نحتاج لرتل نخزن فيه العقد Nodes التي سنقوم بفحصها ومصنوفة نخزن فيها الحالات التي قمنا باكتشافها مسبقاً ومصنوفة نخزن فيها الحالات States التي يمكن الوصول لها من العقدة الحالية (الحالات الأبناء) يعود السبب في كونها مصنوفة حالات إلى أن صف المسألة يملك حالات وليس عقد فعند إضافة الحالات نقوم بتحويلها لعقد لكي نستطيع تطبيق الخوارزميات عليها (وأيضاً نحتاج متحول لتحديد ترتيب العقد المُزارَة) مثلاً العقدة الجذر رقمها 0 ثم أبناءها 1 2 .... وهكذا).

```

package core.algorithms;
import core.*;
import java.util.*;
public class BFS extends SearchAlgorithm {
    private Queue<Node> container = new
LinkedList<Node>();
    private List<State> explored = new ArrayList<>();
    private Collection<State> nextStates = new ArrayList<>();
    private int visitingOrder = 0;
    public BFS(){}
    public BFS(boolean useGraphSearch) {
        this.useGraphSearch = useGraphSearch;
    }
    @Override
    public Node search(Problem p) {} }

```

قمنا بتعريف رتل من العقد Node سميناه Container هو عبارة عن LinkedList من العقد (الصف Queue صف مجرد لذلك نستعمل LinkedList) وعرفنا لائحة List من الحالات States أسميناه explored تمثل العقد المستكشفة وهي عبارة عن ArrayList من الحالات (الصف List صف مجرد لذلك نستعمل ArrayList) بشكل مشابه عرفنا مجموعة من الحالات nextStates نضع بها الحالات التي سنقوم بتحويلها لعقد لكي نضيفها على الرتل، وعرفنا متحول visitingOrder هيأنا بصفر يمثل ترتيب اكتشاف العقد.  
الآن سنعرف التابع search والذي نمرره وسيط هو المسألة و يرد لي العقدة الهدف:

```

package core.algorithms;
import core.*;
import java.util.*;
public class BFS extends SearchAlgorithm {
    private Queue<Node> container = new
LinkedList<Node>();
    private List<State> explored = new ArrayList<>();
    private Collection<State> nextStates = new ArrayList<>();
    private int visitingOrder = 0;
    public BFS(){}
    public BFS(boolean useGraphSearch) {

```

```
this.useGraphSeach = useGraphSearch;}  
@Override  
public Node search(Problem p) {  
    Node startNode = new Node (p.getInitialState());  
      
    نقوم هنا بجلب عقدة البداية للمسألة p ونمررها لباني العقدة فنحولها لعقدة اسمها  
    Start Node تمثل عقدة البداية.  
      
    container.add(startNode);  
      
    نضيف عقدة البداية للرتل  
      
    while (!(container.isEmpty())) {  
        نقوم بالتكرار طالما أن الرتل لم يصبح فارغا  
          
        Node currentNode = container.poll();  
        نسحب أول عقدة من الرتل عبر التعليمات poll ونهيئ العقدة  
          
        CurrentNode  
          
        currentNode.setVisitingOrder(++visitingOrder);  
        نقوم بتهيئة ترتيب زيارة العقدة الحالية عبر زيادة المتحول visitingOrder بمقدار  
          
        1  
          
        if (useGraphSeach &&  
        explored.contains(currentNode.getState())) {  
            في حال كان نمط البحث هو بحث بياني useGraphSeach والمجموعة المستكشفة  
            تحوي حالة العقدة الحالية) أي أن العقدة مكررة والبحث البياني كما نعلم لا يسمح  
              
            بالتكرار)  
              
            continue;  
            انتقل للعقدة التالية في الرتل.  
        }  
          
        if (p.isGoal(currentNode.getState())) { return  
        currentNode;}
```

نجلب حالة العقدة الحالية currentNode.getState() ونختبر إن كانت هذه الحالة

هي حالة هدف للمسألة p عبر التابع isGoal

```
explored.add(currentNode.getState());
```

Explored. ضف حالة العقدة الحالية للمجموعة.

```
for (IAction action : p.getActions()) {
```

قم بجلب كل الأفعال (الوصلات) الممكنة في المسألة p و من أجل كل فعل

```
nextStates = action.apply(currentNode.getState());
```

طبق الفعل على حالة العقدة الحالية وضع العقد الناتجة في nextStates

```
for (State s : nextStates) {
```

من أجل كل حالة في المصفوفة NextStates

```
double actionCost = p.getActionCost(currentNode.getState(),  
action, s);
```

نقوم بحساب كلفة الفعل عبر تابع حساب التكلفة للمسألة p.getActionCost

```
double pathCost =
```

```
actionCost + currentNode.getPathCost();
```

نجمع كلفة الانتقال للعقدة ابن مع كلفة العقدة الحالية و نضعها بمتحول هو pathCost

```
Node child = new Node(s, currentNode, action, pathCost);
```

نقوم بتحويل الحالة لعقدة عبر تمريرها كوسيط ثم تمرير العقد الأب CurrentNode والفعل (الوصلة التي عبرناها لنصل لها action) وكلفة الطريق pathCost بهذا الترتيب.

```
container.add(child);
```

قم بإضافة العقدة الابن للرتل

```
}  
}  
}
```

في حال لم نجد العقدة الهدف لا نرد شيئاً; return null;

```
}  
}
```

أي أننا كل مرة سنستمر بفحص العقدة الحالية وجلب الحالات الأبناء التي يمكن الانتقال لها عبر الأفعال ثم تحويل هذه الحالات لعقد و اختبار إن كانت حالات هذه العقد هي حالة هدف ثم إضافتها للرتل لكي يتم توليد أبنائها لاحقاً حتى يصبح الرتل فارغاً فإن لم نجد عقدة هدف لن نرد شيئاً خوارزمية ال DFS هي نفسها تماماً و لكن الفرق الوحيد أنها تستعمل مكس Stack وتستعمل التعليمة pop بدلاً من poll لسحب العقدة و التعليمة push بدلاً من add لإضافة عقدة سنشير لهذه التعليمات بلون غامق ولكن الكود هو نفسه بالعموم

```
package core.algorithms;
import core.*;
import java.util.ArrayList;
import java.util.Collection;
import java.util.List;
import java.util.Stack;
public class DFS extends SearchAlgorithm {
private Stack<Node> container = new Stack<>();
    private List<State> explored = new ArrayList<>();
    private Collection<State> nextStates = new
ArrayList<>();
    private int visitingOrder = 0;
    public DFS() {}
    public DFS(boolean useGraphSearch) {
        this.useGraphSeach = useGraphSearch; }
    @Override
    public Node search(Problem p) {
        Node startNode = new Node(p.getInitialState());
//create start node
        container.add(startNode);
        while (!(container.isEmpty())) {
            Node currentNode = container.pop();
            currentNode.setVisitingOrder(++visitingOrder);
            if (useGraphSeach &&
explored.contains(currentNode.getState())) {
                continue;
            }
            if (p.isGoal(currentNode.getState())) {
                return currentNode;
            }
            explored.add(currentNode.getState());
            for (IAction action : p.getActions()) {
                nextStates =
action.apply(currentNode.getState());
                for (State s : nextStates)
```

```
double actionCost = p.getActionCost(currentNode.getState(),  
action, s);
```

```
double pathCost = actionCost + currentNode.getPathCost();  
Node child = new Node(s, currentNode, action, pathCost);
```

```
container.push(child)
```

```
}  
}  
}
```

```
return null;}}
```