

컴퓨터 알고리즘과 실습 8주차 과제

2016112158 김희수



[날짜]

[회사 이름]

[회사 주소]

(실행화면)



스트링 매칭의 세가지 알고리즘을 구현하였다. 첫번째는 직선적으로 문자하나하나씩 모두 비교하는 브루트 포스 알고리즘이다. pattern의 크기와 text의 크기를 변수에 저장하고 비교는 (text크기-pattern크기)번 동안 pattern번씩 이루어진다. pattern번의 반복이 이루어질 때는 곧 패턴의 문자하나하나와 텍스트의 문자하나하나를 비교하는 과정이다. 이 비교과정에서 패턴과 텍스트가 한번이라도 다르다면 그 비교를 중지하고 슬라이드를 한 칸이동하여 다음비교를 수행한다.

다음은 Rabin-Karp알고리즘이다. 개인적으로 이해도 쉽고, 수학적인 발상도 맘에들고, 실행속도도 나쁘지 않은 알고리즘이라 생각한다. 스트링을 숫자 값으로 바꾼뒤 해시값을 계산해 매칭한다는게 주요 골자인데, 이번 과제에선 학번(10진수)와 영문소문자(26진수)를 입력할 것이니 36진법의 알파벳을 사용한다고 보면 되겠다. 처음엔 패턴의 길이와 텍스트의 길이를 포함한 변수를 선언해주자. 그 후 호너 방법을 통해 p, t를 계산한 후 텍스트의 각 위치별로 비교를 수행한다. p와 t가 같을 때, 즉 hash값이 동일한 경우에 한해서 문자하나하나씩 세부적으로 비교한다. 또한, 다음 위치의 비교를 위해 점화식을 이용해서 다음 t값을 계산한다.

KMP 알고리즘은 suffix/prefix 매칭을 통해 불필요한 비교 반복을 없앤다고 한다. 주요 골자는 먼저 하나하나씩 비교한 후, 다른게 나오면 한칸 뒤로 가서 suffix/prefix 매칭을 한 후, 패턴의 prefix다음에 오는 글자와 텍스트이 suffix 다음글자를 비교한다. 이 때 두 글자가 다르면 이 워드는 다른 워드이므로 다음 워드로 넘어가서 처음부터 반복한다.

이를 위해 매칭 전에 suffix와 prefix가 어디서 일치하는지 알기 위한 최대 접두부 테이블을 만들어야 한다. 최대 접두부 테이블은 j와 i, 그리고 index를 이용한다. j는 일단 인덱스0에 위치하고 i는 j다음부터 즉, 인덱스1부터 위치한다. j와 i의 문자가 다르면 SP에는 0이 기록되고 i는 다음칸으로 이동한다. j와 i의 문자가 같을때마다 SP에는 하나씩 증가시켜 기록하고 j가 다음칸으로 이동한다. 이렇게 SP를 채우다가 이전에 나왔던 문자가 pattern에서 또 나온다면 j를 한 칸뒤로 보내고 그때의 SP값을 본 후 이 SP값에 해당하는 index로 j를 보낸다.

구현을 보자. 최대 접두부 테이블 SP가 만들어졌으면 이제 비교를 수행한다. pattern과 text의 문자가 같을때는 인덱스를 증가시키면서 넘어가되, 다른게 나왔으면 text의 suffix/ pattern prefix 다음의 문자를 비교하여 j를 뒤로 건너뛰어 준다.

**추가과제**

추가과제는 앞에서 사용한 스트링 매칭알고리즘을 사용하여 10,000~100,000,000개로 랜덤한 숫자로 이루어진 스트링을 10,15,…,30개의 랜덤한 숫자로 이루어진 패턴으로 매칭하는 것이다. 다만 문제가 하나 있다. Rabin-Karp알고리즘을 사용했을 때, Brute-Force나 KMP를 사용했을때보다 매칭되는 횟수가 적다는 것이다. mod 연산을 위해 제공되는 hash value가 적당하지 않아서로 판단된다. 위의 경우엔 text 스트링의 길이가 짧아서 Rabin-Karp가 잘 적용된것으로 보인다.