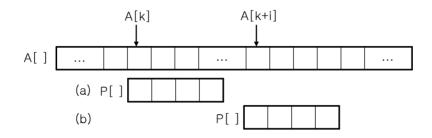
기말고사, Computer Algorithms

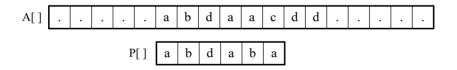
2007. 12. 3 Open Book, 65분 총 6 문제, 3 pages

1. (15점, 답만 쓰면 됨) 현재 텍스트와 패턴의 비교상황이 (a) 다음에 바로 (b)의 상태로 변했으면 i간 점프했다고 말한다.



아래 그림은 패턴 "abdaba"가 텍스트 A[]에 있는지를 찾는 과정의 중간 상황이다. 방금 그림의 자리에서 패턴과 관련된 일을 '마치고' 다음의 상태로 넘어가려고 하는 상황이다.

- 1.1 만일 수업시간에 배운 KMP algorithm이라면 몇칸을 점프하겠는가?
- 1.2 만일 수업시간에 배운 Boyer-Moore-Horspool algorithm이라면 몇칸을 점프하겠는가?



2. (15점) 문교수는 알고리즘 책을 심혈을 기울어 집필한 다음 에러없는 책을 썼다고 기분 이 좋았다. 그렇지만 얼마 후부터 에러가 여기저기 보이기 시작했다. 책에 아래와 같이 더블해싱 함수의 예를 제공했는데 잠재적인 문제가 발견되었다.

$$h(x) = x \mod 13$$
, $f(x) = x \mod 11$, $h_i(x) = (h(x) + i f(x)) \mod 13$

더블해싱을 이렇게 했을 때 어떤 심각한 문제가 발생할 수 있는가?

3. (15점) 아래는 수업시간에 배운 DAG의 최단경로 알고리즘을 조금만 바꾸어본 것이다. 이렇게 해도 최단경로가 제대로 구해지는가? 대답이 No이면 반례를 제시하고, Yes이면 최단경로를 제대로 구한다는 것을 귀납적으로 증명하라.

```
DAG-ShortestPath(G, f) {  d_v \leftarrow \infty; \\ d_v \leftarrow 0; \\ G의 정점들을 topological sorting한다  \text{for each } u \in V \text{ (topological order } \mathbf{Z})  for each v \in To(u) \triangleright To(u): 정점 u로 들어오는 간선이 있는 vertex들의 집합  \text{if } (d_v + w_{v,u} < d_u) \text{ then } d_u \leftarrow d_v + w_{v,u};  }
```

- 4. (각 10점) 최단경로 알고리즘에 대한 다음 물음에 답하라.
 - 4.1 Dijstra algorithm으로는 풀 수 없지만 Bellman-Ford algorithm으로는 풀 수 있는 문제의 예를 하나 제시하라. 단, vertex는 4개만 가진 예를 만들도록 하라.
 - 4.2 아래 Bellman-Ford algorithm이 제대로 작동을 한다는 것을 수학적 귀납법으로 증명하라.수학적 귀납법을 구성하는 초기조건, 귀납적 가정과 claim, claim의 증명이 포함되어야 한다. (Hint: ①행과 관련된 상황을 중심으로 생각하라.)

```
\label{eq:bellmanFord} \begin{split} \text{BellmanFord}(\textit{G},\textit{r}) & \{ & \\ & \text{for each } \textit{u} {\in} \textit{V} \\ & \text{$d_{\textit{u}} {\leftarrow} \; \infty$;} \\ & \text{$d_{\textit{r}} {\leftarrow} \; 0$;} \\ & \text{for } \textit{i} {\leftarrow} \; 1 \; \text{to} \; | \textit{V} {\mid} \; 1 & ----- & \text{\textcircled{1}} \\ & & \text{for each } (\textit{u}, \; \textit{v}) \; {\in} E \\ & & \text{$if}(\text{$d_{\textit{u}} + \text{$w_{\textit{u},\textit{v}}$} {<} \; \text{$d_{\textit{v}}$}) \; \text{then $d_{\textit{v}} {\leftarrow} \; \text{$d_{\textit{u}} + \text{$w_{\textit{u},\textit{v}}$}$;} \\ \} \end{split}
```

5. (20점) HAM-CYCLE이 NP-Complete임을 증명하는 방법은 다양하다. 아래 문제는 NP-Complete이다. 이로부터 HAM-CYCLE이 NP-Complete임을 증명하라.

HAM-ONE-EDGE

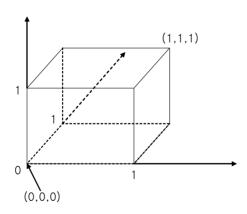
입력: $G = (V, E), e \in E$

질문: e를 포함하는 Hamiltonian cycle이 존재하는가?

6. (15점) Gray coding은 수를 binary number로 표시하는 한 체계로서 이웃하는 수는 단 한 비트만 차이가 나도록 설계된 코드를 말한다. 여기서 맨 처음수와 맨 끝수도 이웃한다고 정의한다. 아래는 0~15의 수를 Gray coding으로 표현한 예와 각각에 대응되는 일반 binary code를 나타낸 것이다. 여기서 소개한 Gray coding 이외에도 다른 Gray coding이 매우 많이 존재한다.

수	일반 binary code	Gray code
0	0000	0000
1	0001	0001
2	0010	0011
3	0011	0010
4	0100	0110
5	0101	0100
6	0110	0101
7	0111	0111
8	1000	1111
9	1001	1110
10	1010	1100
11	1011	1101
12	1100	1001
13	1101	1011
14	1110	1010
15	1111	1000

0~7을 3자리 Gray coding으로 나타내는 방법의 총수는 몇가지인가? 문제를 풀되 단순히 경우의 수를 따지는 것을 요구하지 않는다. 반드시 아래의 그림을 사용하고 Hamiltonian cycle과 연관을 시켜서 설명하라. 총 경우의 수가 제시되지 않거나 틀리더라도 Gray code와 이 그림, Hamiltonian cycle의 연관관계를 정확히 묘사하면 반 이상 점수를 줌.



(보너스 5점: 4자리 Gray coding의 총 수를 위의 방법을 확장하여 구하려면 어떻게 생각하면 되는지 기술하라. 그림을 정확히 그리고 방법을 정확히 기술하기만 하면 됨.)