# 자료구조 과제#2 Heap 을 사용한 LFU 시뮬레이터 구현하기

20231765 박종승

# 1) LFU 시뮬레이터

### 소스 코드:

```
jaryogujo > 과제#2 heap > 💠 IfuSim.py >
      from MinHeap import MinHeap
      def lfu_sim(cache_slots):
          cache_hit = 0
          tot_cnt = 0
          data_file = open("C:\\Users\\parkj\\OneDrive\\바탕 화면\\숭실대\\2-1\\자료구조\\jaryogujo\\과제#2 heap\\linkbench.trc")
          for line in data_file.readlines():
             acc[lpn] = acc.get(lpn, 0) + 1
              if heap.count_access(lpn) != 0:
                 cache hit += 1
                 heap.update frequency(lpn)
              else:
                 if heap.size() >= cache_slots:
                     heap.deleteMin()
                 heap.insert(lpn, acc[lpn])
              tot_cnt += 1
          print("cache_slot =", cache_slots, "cache_hit =", cache_hit, "hit ratio =", cache_hit / tot_cnt)
          for cache_slots in range(100, 1000, 100):
              lfu_sim(cache_slots)
```

#### 실행 결과:

```
gpy (adapter) ... / ... (debugpy (launcher 62496 -- C: (osers (parache_slot = 100 cache_hit = 22610 hit ratio = 0.2261 cache_slot = 200 cache_hit = 29375 hit ratio = 0.29375 cache_slot = 300 cache_hit = 33052 hit ratio = 0.33052 cache_slot = 400 cache_hit = 33290 hit ratio = 0.3329 cache_slot = 500 cache_hit = 33440 hit ratio = 0.3344 cache_slot = 600 cache_hit = 33513 hit ratio = 0.33513 cache_slot = 700 cache_hit = 33660 hit ratio = 0.3366 cache_slot = 800 cache_hit = 33820 hit ratio = 0.3382 cache_slot = 900 cache_hit = 33985 hit ratio = 0.33985 PS C:\Users\parkj\OneDrive\\\ \theta \operatorus \
```

우선 제공된 코드에서 페이지 번호의 액세스를 추적하기 위한 딕셔너리인 "acc"를 지정해주고 작성한 최소힙을 불러왔다.

파일에서 각 줄을 읽어오며 Ipn을 추출하고 acc에 횟수를 업데이트 해준다. 이때 Ipn에 이미 캐시가 존재한다면 캐시히트 값을 증가 후 우선순위를 부여해준다. 캐시가 존재하지 않다면 캐시에 Ipn을 추가하고 캐시의 크기를 비교해 가며 전체 액세스 수를 기록하고 최종적으로 캐시 슬롯 수와 캐시 히트 횟수, 히트 비율을 출력해 주었다.

그 결과 출력 값이 답과 동일함을 확인 할 수 있다.

# 2) 최소힙 (MinHeap)

기존에 강의 자료를 통해 제공받은 코드는 최대힙 코드였기에 최소힙 코드로 코드를 수정 및 필요한 기능을 추가해 주었다.

#### 소스 코드:

```
class MinHeap:
   def __init__(self, *args):
       self.heap = list(args[0]) if args else []
   def insert(self, lpn, priority):
        self.heap.append([lpn, priority])
       self._percolate_up(len(self.heap) - 1)
   def _percolate_up(self, index: int):
       parent = (index - 1) // 2
       if index > 0 and self.heap[index][1] < self.heap[parent][1]:</pre>
           self.heap[index], self.heap[parent] = self.heap[parent],
self.heap[index]
           self._percolate_up(parent)
   def deleteMin(self):
       if not self.isEmpty():
           min val = self.heap[0]
           last element = self.heap.pop()
           if not self.isEmpty():
               self.heap[0] = last_element
               self._percolate_down(0)
           return min_val
       else:
           return None
   def _percolate_down(self, index: int):
       # 자식과 우선순위를 비교하여 힙 속성을 유지하는 재귀 함수
       left = 2 * index + 1
       right = 2 * index + 2
       smallest = index
       if left < len(self.heap) and self.heap[left][1] <</pre>
self.heap[smallest][1]:
           smallest = left
       if right < len(self.heap) and self.heap[right][1] <</pre>
self.heap[smallest][1]:
           smallest = right
       if smallest != index:
           self.heap[index], self.heap[smallest] = self.heap[smallest],
self.heap[index]
           self. percolate down(smallest)
```

```
def min(self):
   return self.heap[0] if self.heap else None
def isEmpty(self) -> bool:
   return not self.heap
def clear(self):
   self.heap.clear()
def size(self) -> int:
   return len(self.heap)
def reorder(self, index):
   parent = (index - 1) // 2
   if index > 0 and self.heap[index][1] < self.heap[parent][1]:</pre>
       self._percolate_up(index)
   else:
       self._percolate_down(index)
def update frequency(self, lpn):
   # 주어진 lpn 에 대한 우선순위를 업데이트하고 힙 속성을 유지하기 위해 재배열
   for index, item in enumerate(self.heap):
       if item[0] == lpn:
           item[1] += 1
           self.reorder(index)
           return True
   return False
def count_access(self, lpn) -> int:
   # 주어진 1pn의 액세스 횟수 반환
   return sum(1 for item in self.heap if item[0] == lpn)
```

Def \_percolate\_down: 기존의 최대힙과 상반되는 함수로 주어진 인덱스의 노드와 그의 자식 노드를 비교해 자리를 바꾸는 과정을 재귀적으로 수행해 힙의 속성을 유지한다. 주어진 인덱스의 왼쪽과 오른쪽 자식 노드를 계산한다. 더 작은 자식노드를 찾고 그 값

Def reorder: 주어진 인덱스 노드를 기준으로 부모 노드보다 작은 값을 가지는지 확인하고 그렇지 않은 경우 교환해주며 힙의 속성을 만족시킨다.

이 현재 노드값보다 작다면 두 노드를 교환한다. 이 과정을 재귀적으로 반복해 준다.

**Def update\_frequency**: 주어진 lpn에 대해서 우선순위를 갱신하는 역할을 한다. 주어진 lpn에 힙이 이미 존재하나 확인하고 존재할시 우선순위를 증가시킨다. 그후 위치를

재배열하여 힙의 속성을 유지한다. 힙이 존재하지 않을시, Ipn과 우선순위를 새로 추가하여준다.

**Def count\_access**: 주어진 Ipn의 액세스 횟수를 반환하는 역할을 한다. 주어진 Ipn에 힙이 존재하나 확인을 하고 힙이 존재할시 Ipn의 횟수를 카운트 해준다. 그 후 카운트한 횟수를 반환한다.

# 2.1) MinHeap이 정확히 동작하는지 검증하기 위해 간단한 검증과정을 거쳤다.

요소를 삽입하고 삭제하며 그 과정속에서 최솟값을 찾아서 출력하였다.

```
gpy\adapter/../..\debugpy\launcher' '57842' '--' 'c:\Users\parkj\One ' 최소값 ['b', 5]
요소 삭제: ['b', 5]
삭제후 최소값 확인: ['c', 8]
PS C:\Users\parkj\OneDrive\바탕 화면\숭실대\2-1\자료구조> [
```

그 결과 예상 출력값과 최소힙을 사용해 구한 값과 동일함을 알 수 있다.