JooHyun – Lee (comkiwer)

# TS개발협업도구

Hancom Education Co. Ltd.

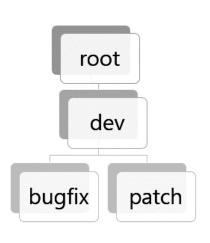
# Problem

프로젝트 형상 관리를 위해 개발 협업 도구를 사용한다.

개발 협업 도구의 프로젝트 관리 단위는 가지인데, 가지들은 Tree 형태로 분기된다.

각각의 가지는 개발 협업 도구 상에서, 파일들이 저장되는 공간이다.

가지 내 모든 파일들은 이름, 내용, 생성 시각, 최근 수정 시각 정보를 갖는다.



branch	name	content	created	recently edited
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	1
bugfix	user	sword	2	17
buglix	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
	main	hello	1	1
	user	lord	2	16
patch	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

[Fig. 1]

사용자는 개발 협업 도구 내 특정 가지에서 파일을 생성 또는 수정 하거나 해당 가지에서 자식 가지로 분기 또는 부모 가지로 병합하는 동작을 수행 할 수 있다. 개발 협업 도구의 초기 상태는, "root" 가지만 있고, 이 "root" 가지는 파일들이 없는 상태로 주어진다.

초기 상태에서, 시간 순서대로 아래 4 가지 동작을 수행하는 프로그램을 작성하라.

- 1. 새로운 파일 생성
- 2. 기존 파일 수정
- 3. **가지 분기**
- 4. 부모 가지로 병합

각 동작에 대한 설명은 아래와 같다.

**Problem** 

TS개발협업도구

## 1. 새로운 파일 생성

가지 내 **새로운 파일을 생성한다**. 각각의 가지는 **최대** 50 **개의 파일만 저장할 수 있다**. 만약, 50 개의 파일이 저장된 가지에 새로운 파일을 생성해야 할 경우, 가장 생성 시각이 오래된 파일을 하나 삭제한 후, 새로운 파일을 생성한다.

## 2. 기존 파일 수정

가지 내 특정 파일을 수정한다. 이때 **수정된 파일의 최근 수정 시각이** update **된다**.

### 3. 가지 분기

특정 가지에 자식 가지 생성 후, 자식 가지로 모든 파일을 복사한다.

복사된 파일의 이름, 내용, 생성 시각, 최근 수정 시각은 원본 파일과 같다.

새로운 가지는 분기를 통해서만 만들 수 있다.

따라서 "root" 가지를 제외한 모든 가지는 단 하나의 부모 가지를 갖지만, 자식 가지는 여럿일 수 있다.

그리고 분기된 각 가지에 있는 파일 수정 사항은, 다른 가지에 있는 파일에 영향을 끼치지 않아야 함에 유의하라.

### 4. 부모 가지로 병합

"root" 가지가 아닌 모든 가지는, 부모 가지와 병합이 가능하다. **부모 가지로 병합 후**, **해당 가지는 사라진다**.

만약, 병합 하고자 하는 가지를 "x" 라 했을 때, "x" 의 자식 가지가 없을 경우, 가지에 있는 파일 병합 동작은 아래 규칙을 따른다.

- 1) "x" 에 있는 파일이 "x" 의 부모 가지에 없을 경우, 해당 파일은 부모 가지로 복사된다.
- 2) "x" 에 있는 파일이 "x" 의 부모 가지에 있을 경우,
- 2-1) 부모 가지의 파일과 생성 시각이 다른 경우, "x" 의 파일은 무시된다.
- 2-2) **부모 가지의 파일과 생성 시각이 같고**, 최근 수정 시각이 "x" 의 파일이 더 최신인 경우, 부모 가지의 파일이 "x" 의 파일로 **대체된다**. (반대로 부모 가지에 속한 파일이 더 최근에 수 정된 경우, "x" 의 파일은 무시된다.)
- 2-3) 생성 시각, 수정 시각이 모두 같은 경우, "x" 의 파일은 무시된다.

4. 부모 가지로 병합 (계속)

위 과정을 마치고 부모 가지에 남은 파일의 개수가 50 개를 초과하면, 생성 시각이 오래된 파일들을 삭제하여 50 개를 맞춘 후 "x" 가지를 삭제한다.

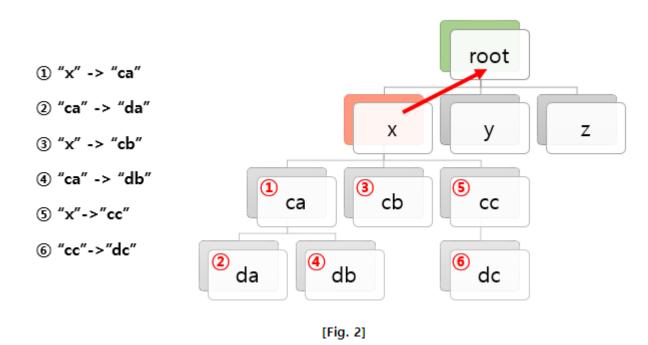
"x" 에게 자식 가지가 있을 경우 $_{\prime}$  "x" 를 부모 가지로 병합하는 과정은 다음과 같다.

1) "x" 의 자식 가지들을 "x" 로 병합한다.

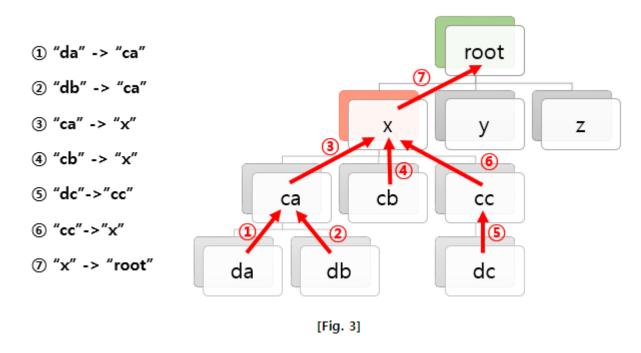
만약, "x" 의 자식 가지가 여러 개 일 경우, "x" 에서 분기된 순으로 자식 가지를 병합한다.

- 2) 자식 가지가 각각 분기된 가지를 가질 경우, 이 과정이 재귀적으로 반복된다.
- 3) "x" 가지의 자식 가지들의 병합이 모두 끝나면, "x" 를 "x" 의 부모 가지로 병합한다.

예를 들어 [Fig. 2] 와 같이, 가지들이 구성되어 있고 "x" 로부터  $1^{-6}$  순서대로 분기되었을 때, "x" 를 부모 가지인 "root" 로 병합하는 경우를 생각해보자.



"x" 의 자손들을 "x" 가지로 병합하는 과정은 [Fig. 3]의 ①~⑥ 순으로 진행한다. "x" 의 자손들이 모두 병합되면, 그때 ⑦ 과 같이 "x" 의 부모인 "root" 로의 병합을 수행한다.



※ 아래 API 설명을 참조하여 각 함수를 구현하라.

```
void init()
```

각 테스트 케이스의 처음에 한 번 호출된다.

호출 직후 "root" 이름의 가지만 존재하며,
"root" 가지에는 아무 파일도 존재하지 않는다.

```
void create(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[])

mTime 시각, mBranch 가지에 이름이 mFile 인 파일을 생성한다.

생성된 파일의 내용은 mData 이다.
함수 호출 시점에 이름이 mBranch 인 가지가 존재한다.
함수 호출 시점에 mBranch 가지에는 이름이 mFile 인 파일이 없다.

mBranch, mFile, mData 는 모두 길이가 1 이상 10 이하인 문자열로,
영문 소문자로만 이루어져 있으며 '\0' 으로 끝난다.
```

#### **Parameters**

mTime : 함수가 호출되는 시각 (1 ≤ mTime ≤ 10,000)

mBranch : 파일을 생성될 가지의 이름

mFile : 생성된 파일의 이름

mData : 생성된 파일의 내용

```
void edit(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[])

mTime 시각, mBranch 가지 내 파일 중, 이름이 mFile 인 파일을 수정한다.

수정된 파일의 내용은 mData 이다.

함수 호출 시점에 이름이 mBranch 인 가지가 존재한다.

함수 호출 시점에 mBranch 가지에는 이름이 mFile 인 파일이 존재한다.

mBranch, mFile, mData 는 모두 길이가 1 이상 10 이하인 문자열로, 영문 소문자로 만 이루어져 있으며 '\0' 으로 끝난다.
```

#### **Parameters**

mTime : **함수가 호출되는 시각** (1 ≤ mTime ≤ 10,000)

mBranch : 수정할 파일이 위치한 가지의 이름

mFile : 수정하는 파일의 이름

mData : **수정된 파일의 내용** 

void branch(int mTime, char mBranch[], char mChild[])

mTime 시각에 이름이 mBranch 인 가지를 분기한다.

mBranch 로 부터 분기된 가지의 이름은 mChild 이다.

분기 후, mBranch 가지의 파일들을 모두 mChild 가지로 복사한다.

함수 호출 시점에 이름이 mBranch 인 가지가 존재한다.

mChild 는 init() 함수 호출 이후 생성된 모든 가지와 이름이 다르다. (생성 후, 삭 제된 가지의 이름과도 다르다.)

mBranch, mChild 는 모두 길이가 1 이상 10 이하인 문자열로, 영문 소문자로만 이루 어져 있으며 '\0' 으로 끝난다.

#### **Parameters**

mTime : 함수가 호출되는 시각 (1 ≤ mTime ≤ 10,000)

mBranch : 분기할 가지의 이름

mChild : mBranch 로부터 분기 후 새로이 생성된 가지의 이름

```
void merge(int mTime, char mBranch[])

mTime 시각, 이름이 mBranch 인 가지를 해당 가지의 부모 가지로 병합한다.

mBranch 는 "root" 가 아니며,

함수 호출 시점에 이름이 mBranch 인 가지가 존재한다.

mBranch 는 길이가 1 이상 10 이하인 문자열로, 영문 소문자로만 이루어져 있으며
'\0' 으로 끝난다.
```

#### **Parameters**

mTime : 함수가 호출되는 시각 (1 ≤ mTime ≤ 10,000)

mBranch : 부모 가지로 병합할 가지의 이름

```
int readfile(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char retString[])

mTime 시각, mBranch 가지에 있는 파일 중, 이름이 mFile 인 파일의 내용을 읽는다.
파일의 내용은 retString 문자 배열에 담고, 파일 내용의 길이를 반환한다.
함수 호출 시점에 이름이 mBranch 인 가지가 존재한다.
함수 호출 시점에 mBranch 가지에는 mFile 이름의 파일이 존재한다.
mBranch, mFile 은 모두 길이 1 이상 10 이하의 문자열로,
영문 소문자로만 이루어져 있으며 '\0' 으로 끝난다.
```

#### **Parameters**

mTime : 함수가 호출되는 시각 (1 ≤ mTime ≤ 10,000)

mBranch : 파일이 위치한 가지의 이름

mFile : 파일의 이름

retString : 반환할 파일 내용을 저장하는 문자열 변수

#### Returns

읽은 파일 내용을 retString 배열에 담고, 그 길이를 반환한다.

### [제약사항]

- 1. 각 테스트 케이스 시작 시, init() 함수가 한 번 호출된다.
- 2. 각 테스트 케이스에서 mTime 은 1 부터 시작하며 init() 함수를 제외한, 매 함수 호출 시 마다 1 씩 증가한다.
- 3. **문자열은 항상 '\0' (널 문자)로 끝난다.**
- 4. 각 테스트 케이스에서 init() 을 제외한 모든 함수 호출 횟수의 총합은 최대 10,000 이다.

# Problem analysis

```
1. init()
```

- 2. create(1, "root", "main", "hello")
- 3. create(2, "root", "user", "world")

root

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hello	1	1
	user	world	2	2

4. branch(3, "root", "dev")

root

동일하게 복사

filename creatTime recentTime branch data hello main root world user hello main dev world 2 2 user

5. create(4, "root", "module", "mode")

root

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hello	1	1
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	user	world	2	2

6. create(5, "dev", "module", "mod")

root

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hello	1	1
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	user	world	2	2
	module	mod	5	5

7. edit(6, "root", "main", "hi")

root

branch	filename		creatTime	recentTime
	main	<i>hello</i> -> hi	1	1 -> 6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	user	world	2	2
	module	mod	5	5

8. edit(7, "dev", "user", "word")

root

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	user	world -> word	2	2 -> 7
	module	mod	5	5

9. readfile(8, "root", "main")

root

dev

hi와 길이 2를 반환한다.

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
	module	mod	5	5

10. readfile(9, "root", "user")

root

world와 길이5를 반환한다.

	branch	filename	data	creatTime	recentTime
ſ		main	hi	1	6
1	root	user	world	2	2
	-	module	mode	4	4
7	)	main	hello	1	1
	dev	user	word	2	7
		module	mod	5	5

11. readfile(10, "root", "module")

root

mode와 길이4를 반환한다.

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	word	1	1
	user	world	2	7
	module	mod	5	5

12. branch(11, "dev", "bugfix")

root

dev

dev와 동일하게 복사.

bugfix

bra	anch	filename	data	creatTime	recentTime
		main	hi	1	6
ro	oot	user	world	2	2
		module	mode	4	4
		main	hello	1	1
d	lev	user	word	2	7
		module	mod	5	5
		main	hello	1	1
bugfix	user	word	2	7	
		module	mod	5	5

13. create(12, "bugfix", "sononly", "son")

root

dev

bugfix

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
	module	mod	5	5
	main	hello	1	1
buefix	user	word	2	7
bugfix	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12

14. create(13, "dev", "paronly", "par")

root

dev

bugfix

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	7
bugfix	user	word	2	2
	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12

15. branch(14, "dev", "patch")

root

dev

bugfix

patch

branch	filename	data	creatTime	recentTime
	main	hi	1	6
root	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	1
buafiy	user	word	2	7
bugfix	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
	main	hello	1	1
natch	user	word	2	7
patch	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

16. readfile(15, "bugfix", "user")

root

dev

word와 길이4를
반환한다.

patch

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
bugfix	main	hello	1	1
	user	word	2	7
	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
patch	main	hello	1	1
	user	word	2	7
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

17. edit(16, "patch", "user", "lord")

root

dev

bugfix

patch

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	1
bugfiy	user	word	2	7
bugfix	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
	main	hello	1	1
natch	user	word -> lord	2	16
patch	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

18. edit(17, "bugfix", "user", "sword")

root

dev

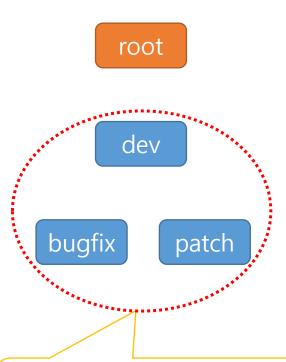
bugfix

patch

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	1
buativ	user	word -> sword	2	17
bugfix •	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
	main	hello	1	1
natch	user	lord	2	16
patch	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

# Problem analysis : 예제

19. merge(18, "dev")

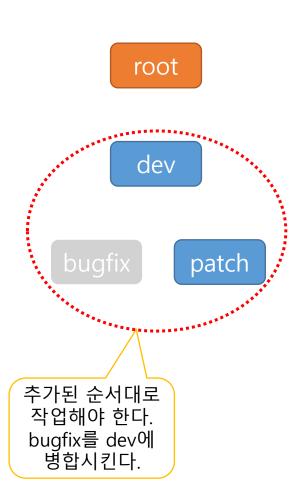


dev가지가 부모인 root로 병합된다. 그런데 자식 가지가 있으므로 먼저 자식가지를 dev에 병합한 후에 dev를 root에 병합시킨다.

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	user	word	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	main	hello	1	1
huafiy	user	sword	2	17
bugfix	module	mod	5	5
	sononly	son	12	12
patch	main	hello	1	1
	user	lord	2	16
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

# Problem analysis : 예제

19\_1. merge(18, "dev")



branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
	main	hello	1	1
dev	<del>USEI</del>	<del>word</del>	2	7
dev	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
bugfix	main	<del>hello</del>	4	4
	user	sword	2	17
	<i>module</i>	<del>mod</del>	5	<del>5</del>
	sononly	son	12	12
patch	main	hello	1	1
	user	lord	2	16
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

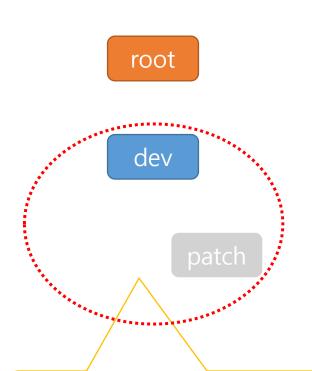
19\_2. merge(18, "dev")

dev bugfix patch

bugfix를 dev에 병합시킨 결과 이다.

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	user	sword	2	17
	sononly	son	12	12
patch	main	hello	1	1
	user	lord	2	16
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13

19\_3. merge(18, "dev")



branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	user	sword	2	17
	sononly	son	12	12
patch	main	<del>hello</del>	4	4
	<del>USE</del> r	<del>lord</del>	2	<del>-16</del>
	<del>module</del>	<del>mod</del>	<del>5</del>	<del>5</del>
	paronly	<del>par</del>	<del>13</del>	<del>13</del>

이제 patch를 dev에 병합시킨다. patch가지 에서 dev로 합쳐지는 파일은 없다. 같거나 업데이트시간이 dev가지보다 최신이 아니다. 19\_4. merge(18, "dev")

root

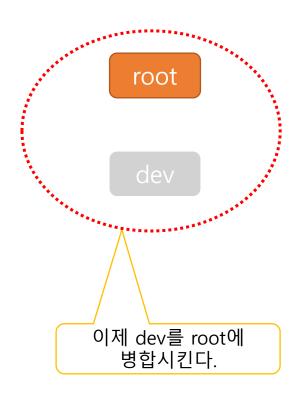
dev

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	world	2	2
	module	mode	4	4
dev	main	hello	1	1
	module	mod	5	5
	paronly	par	13	13
	user	sword	2	17
	sononly	son	12	12

patch를 dev에 병합시킨 결과 이다.

### Problem analysis : 예제

19\_5. merge(18, "dev")



branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	<del>USE</del> f	<del>world</del>	2	2
	module	mode	4	4
dev	<del>main</del>	<del>hello</del>	-7	<del>-1</del>
	<del>module</del>	<del>mod</del>	<i>5</i>	<del>5</del>
	paronly	par	13	13
	user	sword	2	17
	sononly	son	12	12

dev의 module파일의 수정 시각이
root의 module파일의 수정 시각보다 더 최신이지만
root의 module과 dev의 module은
생성시각이 다르다.
따라서 main의 module만 남고
dev의 module은 삭제된다.

19 6. merge(18, "dev")

root

branch	filename	data	creatTime	recentTime
root	main	hi	1	6
	user	sword	2	17
	module	mode	4	4
	sononly	son	12	12
	paronly	par	13	13

dev를 root에 병합시킨 후 생성시간으로 오름차순 정렬한 결과이다.

- 문제의 지문이 길고 설명이 복잡한 편이다.
- 시간에 따라 트리구조(노드를 가지:branch로 부른다.)를 관리하는 문제이다.
  - init(): 초기에는 root가지(branch) 하나만 있다.
  - creat(tm, bid, fid, did): tm시각에 bid가지에 이름이 fid, 내용이 did인 파일을 생성한다.
     생성시각과 수정시각이 tm으로 설정된다. 하나의 가지가 갖는 파일의 최대수는 50이다.
     : 50개를 초과하는 경우 생성 시각이 가장 빠른 파일을 찾아 지워야 한다. 순차 탐색하면 O(50)
  - ▶ edit(tm, bid, fid, did): tm시각에 bid가지에 fid파일의 내용을 did로 수정한다. 수정시각이 tm으로 설정된다.: 순차 탐색하면 O(50)
  - branch(tm, bid, cid): tm시각에 bid를 부모, cid를 자식으로 가지를 분기한다.
     cid는 bid의 속성(파일이름, 생성시각, 데이터, 수정시각)을 그대로 복사하여 생성된다.
     : O(50) \* (문자열길이) -> 문자열에 정수 id를 부여하고 처리하면 O(50)
  - ➢ merge(tm, bid): Bid의 자손이 있으면 규칙에 따라 합쳐 Bid만 남긴 후 Bid를 Bid의 부모와 합친다. 규칙이 다소 복잡하다.
    - : 생성된 만큼만 소멸될 수 있으므로 O( 50 \*50 )
  - readfile(tm, bid, fid, ret): bid가지의 fid파일의 내용을 ret에 복사하고 ret의 길이를 반환한다.: bid가지(노드)에서 fid를 순차탐색하면 O(50)

- 문자열이 등장하므로 인덱스 기반 프로그래밍을 위하여 정수로 치환하여 사용하는 전략을 선택할 수 있다. => 해시, unordered\_map 등
- 하나의 가지(노드)가 가지는 <mark>파일의 수가 최대 50</mark>이므로 새로운 가지(노드)가 생성될 때, 모두 복사하는 방법을 사용할 수 있다.
- 트리 구성을 위하여 vector 또는 링크드 리스트 등을 이용할 수 있다.
- 문제를 이해했다면 구현 복잡도가 가장 큰 부분은 merge부분이 될 것이다. 전체 시간복잡도가 여기서 결정된다.
- 문제 해결 전략을 생각해보자.

### Solution sketch

branch, file, data 는 문자열로 주어진다.
 각각을 정수로 바꾸어 사용하자.
 unordered\_map<string, int> 를 사용할 수 있다.
 unordered\_map<string, int> Bmap, Fmap, Dmap; // branch hash, file hash, data hash

root를 제외하고 각 가지(노드)는 부모를 갖는다.
 merge()를 수행하기 위해서는 부모가지(노드)번호를 보관할 필요가 있다.

```
int parents[LM]; // 각 노드의 부모 노드 번호(Bid)
```

• 트리를 구성할 필요가 있다. 여러가지 방법이 있으나 인접 배열을 이용한다면 vector를 이용할 수 있다.

```
vector<int> tree[LM]; // 트리
```

• 파일은 (파일이름, 생성시각, 내용(데이터), 수정시각) 이라는 속성을 갖는다. create()과 merge()에서의 우선순위를 고려하여 연산자 오버로딩과 함께 클래스로 구현할 수 있다.

```
struct File {
    int fid, ct, did, et; // file_id, creatTime, data_id, editTime
    bool operator<(const File&t)const { return ct < t.ct; } // create()에서 사용
    bool operator>(const File&t)const { return ct > t.ct; } // merge()=>dfs()의 sort()에서 사용
};
File frr[LM][101]; // 가지(노드)별 파일 목록 : 배열대신 vector를 사용할 수 있다.
int flen[LM]; // 가지(노드)별 파일 목록 길이
char str[LM][11]; // 데이터 내용: readfile()에서 사용
```

• 이제 각 API함수별 할 일을 정리해보자.

```
void init()
```

- 사용되는 모든 자료구조를 초기화한다.
   해시, 트리, 부모 노드 표시 배열 등.
- 트리의 초기에는 root 가지만 존재한다.

```
void create(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[])
```

- 각 문자열에 대한 정수 아이디 bid, fid, did 를 구한다.
- 새로운 파일을 생성한다.
- bid 가지(노드)에 파일수가 50미만이라면 단순히 추가한다.
- bid 가지(노드)에 파일수가 50이상이라면 생성시각이 최소인 파일을 찾아 현재 파일로 대체한다.

```
int Bid = getBID(mBranch);
int Fid = getFID(mFile);
int Did = getDID(mData); // 데이터 문자열은 백업해 둔다. readfile()에서 사용된다.
frr[Bid][flen[Bid]] = { Fid, mTime, Did, mTime }; // 새로운 파일 생성
if (flen[Bid] < 50) // 50개가 안된 경우 단수 추가
flen[Bid]++;
else // 생성일이 가장 오래된 파일 위치에 새로운 파일을 저장
*min_element(frr[Bid], frr[Bid] + flen[Bid]) = frr[Bid][flen[Bid]];
```

```
void edit(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[])

    각 문자열에 대한 정수 아이디 bid, fid, did 를 구한다.

   • bid가지에서 fid파일을 순차탐색으로 찾는다.
      (최대 50개 뿐이므로 단순 배열로 관리하자.)
   • 찾은 파일(반드시 존재한다.)의 데이터와 수정시각을 수정한다.
   int Bid = getBID(mBranch);
   int Fid = getFID(mFile);
   int Did = getDID(mData);
   File*bp = frr[Bid];
   for (int i = 0; i < flen[Bid]; ++i) {</pre>
       if (bp[i].fid == Fid) {
          bp[i].did = Did, bp[i].et = mTime; // 데이터와 수정시각 업데이트
          break;
```

```
void branch(int mTime, char mBranch[], char mChild[])

    각 문자열에 대한 정수 아이디 bid, cid 를 구한다.

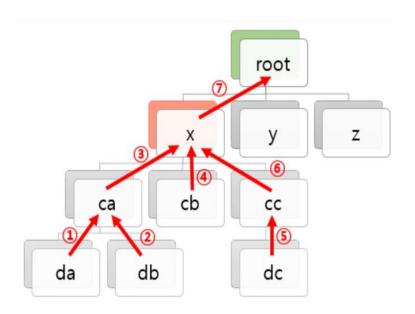
   • bid의 모든 파일을 복사하여 cid 가지(노드)를 생성한다.
   • bid의 자식목록의 맨 뒤에 cid를 추가한다. (추가된 순서가 merge에서 중요하다.)
   • cid의 부모로 bid를 설정한다.
   int Bid = getBID(mBranch), Cid = getBID(mChild);
   // Bid가지를 복사하여 Cid가지 생성
   memcpy(frr[Cid], frr[Bid], sizeof(File) * flen[Bid]); // 반복문으로 처리할 수도 있다.
   flen[Cid] = flen[Bid];
```

tree[Bid].push back(Cid); // 트리 구성 업데이트

parents[Cid] = Bid; // 부모 노드 번호 저장

```
void merge(int mTime, char mBranch[])
```

- 문자열에 대한 정수 아이디 bid를 구한다. bid의 부모 아이디 pid를 구한다.
- 깊이우선탐색을 이용하여 규칙에 맞게 트리를 순회하며 합친다.
- 규칙의 디테일을 잘 적용하여야 한다.

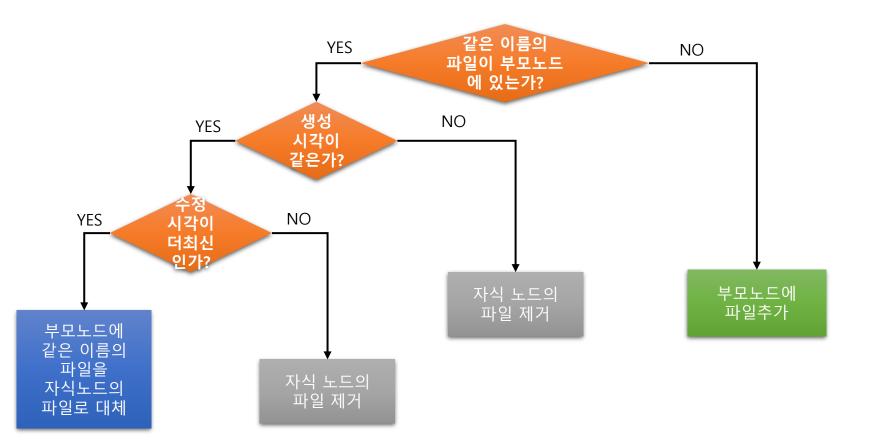


```
// 깊이우선탐색+생성시각 오름차순 순으로 방문하여 가지 합치기
void dfs(int cur, int par) {
  for (auto child : tree[cur]) {
    // 이전에 merge되어 제거된 경우는 제외시키기
    if (flen[child])
        dfs(child, cur);
    }
    ......
}
```

void merge(int mTime, char mBranch[]): 계속

• 부모 노드와 자식 노드를 병합하기 자식 가지(노드)의 각 파일에 대하여 아래 순서도를 따른다.





```
int readfile(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char retString[])

    각 문자열에 대한 정수 아이디 bid, fid 를 구한다.

   • bid가지의 파일을 순회하며 fid파일을 찾는다.
   • fid를 찾았다면 내용을 retString[]에 복사하고
     그 길이를 반환한다.
   int Bid = getBID(mBranch), Fid = getFID(mFile);
   for (auto t : frr[Bid]) {
      if (t.fid == Fid) { // Bid가지에서 Fid파일을 찾기
          strcpy(retString, str[t.did]); // 데이터 내용 복사
          break;
   return (int)strlen(retString); // 데이터 길이 반환
```

#### [Summary]

- 프로에서 필요한 기본 소양을 바탕으로 구현능력을 시험한 문제이다.
  - ✓ 문제를 읽고 분석하기
  - ✓ 문제를 재정의하기
  - ✓ 적절한 자료구조와 알고리즘(문제해결방법과 절차)을 선택하고 구현하기 해시, 트리구성(인접배열, 인접리스트), 트리탐색두 배열을 규칙에 맞게 병합하기 등.
- 기본기를 탄탄히 하기에 좋은 문제이다.
- 다양한 방법으로 구현해보고 타인의 코드를 분석해보자.

## Code example1

```
#ifndef CRT SECURE NO WARNINGS
#define _CRT_SECURE NO WARNINGS
#endif
#include <cstring>
#include <vector>
#include <string>
#include <algorithm>
#include <unordered map>
using namespace std;
const int LM = 10001;
unordered_map<string, int> Bmap, Fmap, Dmap; // branch hash, file hash, data hash
int bcnt, fcnt, dcnt;
                                    // branch cnt, file cnt, data cnt;
                                     // 각 노드의 부모노드 번호(Bid)
int parents[LM];
                                         // 트리
vector<int> tree[LM];
                                          // 데이터 내용: readfile()에서 사용
char str[LM][11];
struct File {
   int fid, ct, did, et; // file id, creatTime, data id, editTime
   bool operator<(const File&t)const { return ct < t.ct; } // create()에서 사용
   bool operator>(const File&t)const { return ct > t.ct; } // merge()=>dfs()의 sort()에서 사용
};
                                          // 노드별 파일 목록
File frr[LM][101];
                                          // 노드별 파일 목록 길이
int flen[LM];
```

#### Code example1

```
// 초기화
void init() {
   for (int i = 0; i <= bcnt; ++i) {
       parents[i] = 0;
      flen[i] = 0;
       tree[i].clear();
   Bmap.clear(), Fmap.clear();
   bcnt = fcnt = dcnt = 0;
   Bmap["root"] = ++bcnt;
                                  // 초기 트리에는 root만 존재
}
int getBID(char*s) {
                                         // branch 정수 id 생성 또는 가져오기
   auto it = Bmap.find(s);
   if (it == Bmap.end()) it = Bmap.insert({ s, ++bcnt }).first;
   return it->second;
                                        // file 정수 id 생성 또는 가져오기
int getFID(char*s) {
   auto it = Fmap.find(s);
   if (it == Fmap.end()) it = Fmap.insert({ s, ++fcnt }).first;
   return it->second;
```

```
int getDID(char*s) {
                                        // data 정수 id 생성 또는 가져오기
   auto it = Dmap.find(s);
   if (it == Dmap.end()) {
       it = Dmap.insert({ s, ++dcnt }).first;
                           // 처음 등장한 자료라면 문자열을 따로 백업하기
       strcpy(str[dcnt], s);
   return it->second;
void create(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[]) { // 파일 생성
   int Bid = getBID(mBranch);
   int Fid = getFID(mFile);
   int Did = getDID(mData);
   frr[Bid][flen[Bid]] = { Fid, mTime, Did, mTime }; // 새로운 파일 생성
   if (flen[Bid] < 50)</pre>
                                                // 50개가 안된 경우 단수 추가
       flen[Bid]++;
   else // 생성일이 가장 오래된 파일 위치에 새로운 파일을 저장
       *min element(frr[Bid], frr[Bid] + flen[Bid]) = frr[Bid][flen[Bid]];
```

```
void edit(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[]) { // 파일 수정
   int Bid = getBID(mBranch);
   int Fid = getFID(mFile);
   int Did = getDID(mData);
   File*bp = frr[Bid];
   for (int i = 0; i < flen[Bid]; ++i) {</pre>
       if (bp[i].fid == Fid) {
           bp[i].did = Did, bp[i].et = mTime; // 데이터와 수정시각 업데이트
           break;
void branch(int mTime, char mBranch[], char mChild[]) { // 가지 생성
   int Bid = getBID(mBranch), Cid = getBID(mChild); // Bid가지를 복사하여 Cid가지 생성
   memcpy(frr[Cid], frr[Bid], sizeof(File) * flen[Bid]), flen[Cid] = flen[Bid];
   tree[Bid].push back(Cid);
   parents[Cid] = Bid;
```

```
void dfs(int cur, int par) { // 깊이우선탐색+생성시각오름차순 순으로 방문하여 가지 합치기
   for (auto child : tree[cur]) {
      if (flen[child]) // 이전에 merge되어 제거된 경우는 제외시키기
         dfs(child, cur);
   File*pb = frr[par];
   int i, j, len = flen[par];
   for (j = 0; j < flen[cur]; ++j) {
      File&k = frr[cur][j];
      for (i = 0; i < len; ++i) {
         if (k.fid == pb[i].fid) {
                                // 같은 이름의 파일을 찾은경우
             if (k.ct == pb[i].ct && k.et > pb[i].et) {
                pb[i] = k; // 생성시각이 같고 cur가지의 파일 수정시각이 최신이라면
             else; // 그렇지 않은 경우 무시됨
             break; // cur가지의 k파일이 선택되는 무시되든 임무 완료이므로 반복문 종료
      if (i == len) pb[flen[par]++] = k; // par가지에 존재하지 않는 새로운 파일은 par에 추가
```

```
if (flen[par] > 50) { // 파일수가 50을 초과한 경우 50개로 맞추기
      //sort(pb, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으로 파일 전체를 정렬
      //partial sort(pb, pb + 50, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으로 파
일을 50개만 정렬
      nth element(pb, pb + 49, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으
로 50번째를 기준으로 파일들을 나누기
      flen[par] = 50;
   flen[cur] = 0; // cur가지가 제거된것을 표시, 생성시각순서는 그대로 유지됨
}
void merge(int mTime, char mBranch[]) { // 가지 합치기
   int Bid = getBID(mBranch), pid = parents[Bid];
   dfs(Bid, pid); // 깊이우선탐색+생성시각오름차순 순으로 방문하여 가지 합치기
}
int readfile(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char retString[]) {
   int Bid = getBID(mBranch), Fid = getFID(mFile);
   for (auto t : frr[Bid]) {
      if (t.fid == Fid) { // Bid가지에서 Fid파일을 찿기
          strcpy(retString, str[t.did]); // 데이터 내용 복사
          break;
   return (int)strlen(retString); // 데이터 길이 반환
```

### Code example2

```
#ifndef CRT SECURE NO WARNINGS
#define _CRT_SECURE NO WARNINGS
#endif
#include <cstring>
#include <string>
#include <algorithm>
#include <unordered map>
using namespace std;
const int LM = 10001;
unordered map<string, int> Bmap, Fmap, Dmap; // branch hash, file hash, data hash
int bcnt, fcnt, dcnt;
                                          // branch cnt, file cnt, data cnt;
                                          // 각 노드의 부모노드 번호(Bid)
int parents[LM];
                                           // 데이터 내용: readfile()에서 사용
char str[LM][11];
struct File {
   int fid, ct, did, et; // file id, creatTime, data id, editTime
   bool operator<(const File&t)const { return ct < t.ct; } // create()에서 사용
   bool operator>(const File&t)const { return ct > t.ct; } // merge()=>dfs()의 sort()에서 사용
};
                                           // 노드별 파일 목록
File frr[LM][101];
int flen[LM];
```

```
struct Tree {
   int id;
   Tree*prev, *next, *child;
   void alloc(int nid, Tree*np, Tree*nc) {
       id = nid, child = nc, child->init(), child->prev = child;
       if (np) np->next = this;
       next = nullptr;
   void init() { prev = next = child = nullptr; }
}tree[LM + 5], tbuf[LM + 5];
int tcnt;
                                         // 초기화
void init() {
   for (int i = 0; i <= bcnt; ++i) {
       parents[i] = 0;
       flen[i] = 0;
       tree[i].init();
   Bmap.clear(), Fmap.clear();
   bcnt = fcnt = dcnt = tcnt = 0;
                           // 초기 트리에는 root만 존재
   Bmap["root"] = ++bcnt;
   tree[bcnt].alloc(bcnt, 0, tbuf + tcnt++ );
```

```
int getBID(char*s) {
                                        // branch 정수 id 생성 또는 가져오기
   auto it = Bmap.find(s);
   if (it == Bmap.end()) it = Bmap.insert({ s, ++bcnt }).first;
   return it->second;
int getFID(char*s) {
                                       // file 정수 id 생성 또는 가져오기
   auto it = Fmap.find(s);
   if (it == Fmap.end()) it = Fmap.insert({ s, ++fcnt }).first;
   return it->second;
int getDID(char*s) {
                                       // data 정수 id 생성 또는 가져오기
   auto it = Dmap.find(s);
   if (it == Dmap.end()) {
       it = Dmap.insert({ s, ++dcnt }).first;
                           // 처음 등장한 자료라면 문자열을 따로 백업하기
       strcpy(str[dcnt], s);
   return it->second;
```

```
void create(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[]) { // 파일 생성
   int Bid = getBID(mBranch);
   int Fid = getFID(mFile);
   int Did = getDID(mData);
   frr[Bid][flen[Bid]] = { Fid, mTime, Did, mTime }; // 새로운 파일 생성
   if (flen[Bid] < 50)</pre>
                                                   // 50개가 안된 경우 단수 추가
       flen[Bid]++;
   else // 생성일이 가장 오래된 파일 위치에 새로운 파일을 저장
       *min element(frr[Bid], frr[Bid] + flen[Bid]) = frr[Bid][flen[Bid]];
}
void edit(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char mData[]) { // 파일 수정
   int Bid = getBID(mBranch);
   int Fid = getFID(mFile);
   int Did = getDID(mData);
   File*bp = frr[Bid];
   for (int i = 0; i < flen[Bid]; ++i) {
       if (bp[i].fid == Fid) {
           bp[i].did = Did, bp[i].et = mTime; // 데이터와 수정시각 업데이트
           break;
```

```
void branch(int mTime, char mBranch[], char mChild[]) {
                                                   // 가지 생성
   int Bid = getBID(mBranch), Cid = getBID(mChild);
                                                           // Bid가지를 복사하여 Cid가
기 생성
   memcpy(frr[Cid], frr[Bid], sizeof(File) * flen[Bid]), flen[Cid] = flen[Bid];
   tree[Cid].alloc(Cid, tree[Bid].child->prev, tbuf + tcnt++); // tree[Bid]의 child목록 끝에 추가
   tree[Bid].child->prev = tree + Cid; // tree[Bid]의 child목록에서 마지막 추가된 노드는 Cid
   parents[Cid] = Bid;
void dfs(int cur, int par) { // 깊이우선탐색+생성시각오름차순 순으로 방문하여 가지 합치기
   Tree*p = tree[cur].child->next;
   for (; p;p =p->next) {
       if(flen[p->id]) // 이전에 merge되어 제거된 경우는 제외시키기
          dfs(p->id, cur);
   File*pb = frr[par];
   int i, j, len = flen[par];
```

```
for (j = 0; j < flen[cur]; ++j) {
      File&k = frr[cur][j];
      for (i = 0; i < len; ++i) {
         if (k.fid == pb[i].fid) {
                                // 같은 이름의 파일을 찾은경우
             if (k.ct == pb[i].ct && k.et > pb[i].et) {
                pb[i] = k; // 생성시각이 같고 cur가지의 파일 수정시각이 최신이라면
             else; // 그렇지 않은 경우 무시됨
             break; // cur가지의 k파일이 선택되는 무시되든 임무 완료이므로 반복문 종료
      if (i == len) pb[flen[par]++] = k; // par가지에 존재하지 않는 새로운 파일은 par에 추가
   if (flen[par] > 50) { // 파일수가 50을 초과한 경우 50개로 맞추기
      //sort(pb, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으로 파일을 정렬
      //partial sort(pb, pb + 50, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으로 파
일을 50개만 정렬
      nth element(pb, pb + 49, pb + flen[par], greater<File>()); // 생성시각의 내림차순으
로 50번째를 기준으로 파일들을 나누기
      flen[par] = 50;
   flen[cur] = 0:
```

```
void merge(int mTime, char mBranch[]) { // 가지 합치기 int Bid = getBID(mBranch), pid = parents[Bid]; dfs(Bid, pid); // 깊이우선탐색+생성시각오름차순 순으로 방문하여 가지 합치기 } int readfile(int mTime, char mBranch[], char mFile[], char retString[]) { int Bid = getBID(mBranch), Fid = getFID(mFile); for (auto t : frr[Bid]) { // Bid가지에서 Fid파일을 찾기 strcpy(retString, str[t.did]); // 데이터 내용 복사 break; } } return (int)strlen(retString); // 데이터 길이 반환 }
```

# Thank you.