

전자 교환기 DATA BASE 구조에 관한 고찰

김철구, 김창수
대우통신 교환기 개발본부 제1개발실

A STUDY ON THE DATA BASE STRUCTURE OF ELECTRONIC SWITCHING SYSTEM

CHUL KYU KIM, CHANG SOO KIM
SWITCHING SYSTEM R & D LAB. 1 DAEWOO TELECOM.

ABSTRACT

Nowdays switching software designs are based on the concept of maximizing efficiency. This idea is to put through the most call, in the fastest time, using the fewest possible resources. So the memory usages are embossed one of the most important part to be considered in the switching software.

This paper discusses the general concepts of switching software at first, then describes the switching data base from the view point of the access time, memory efficiency, and call processing environment.

1. 서 론

현대 사회가 산업사회로 부터 정보화 사회로 변모해 가면서 이에따른 종합 통신망 구축의 필요성 대두로 정보화 사회의 핵심인 전전자 교환기술의 중요성은 더욱더 점증하고 있다. 교환기를 대상으로 한 System 공학이라 일컬어지는 교환기술이 전기 기계식에서 핵심 제어부에 Computer를 내장한 축적 Program 제어 (SPC) 방식으로 전자화하면서 교환기술은 Computer와 반도체 그리고 Software 기술등의 총아로 등장하고 있다. 본고에서는 이러한 SPC방식을 원용하고 있는 전자교환기의 일반적인 Switching Software 구조를 살펴보고, 전자교환기 Data base 구성을 토대로 Access time, memory 용량의 효율성, System의 종가요인, 그리고 Call Processing 수행의 관점에서 분석한다.

2. Switching Software 설계시 고려 사항

오늘날 호처리는 최소의 Resource를 통해 가장 신속하게 모든 호처리를 가능하게 하는 효율의 구현화라는 방향으로 나아가고 있다. 따라서 Switching software implementation 시 다음과 같은 요인을 고려해야 한다.

1) Processor Speed

교환기 System 제어 기기에 Instruction Cycle은 전체 교환 System 이 단위시간에 얼마나 많은 일을 할 수 있는 지표가 된다. 초기 교환 System에 비해 오늘날 교환 System의 Cycle time은 10배 이상 빨라졌고 이는 오늘날 교환기가 같은 시간에 초기 교환기에 비해 기억 10배 이상의 일을 할 수 있음을 의미한다.

그러나 실질적으로 이 Processor speed 가 Switching capacity를 결정하는 모든 요인은 되지 못한다. 왜냐하면 한 교환기에 있어 다양한 종류의 Requirement 가 있개되고 이에따라 Switching capacity를 결정하는 요소를 또한 다양하게 되므로 전체적인 System capacity는 Processor speed를 비롯한 여러 요인에 의해 결정되기 때문이다.

2) Memory Usage

교환기의 Memory는 Fixed memory와 Variable memory로 구분지을 수 있으며 암자에 대한 비분은 Processing trade off와 cost를 고려하여 결정하여야 한다. Fixed memory란 하나의 호를 진행시키기 위해 필요한 최소한의 Program과 data를 갖고 있는 Memory이며 Generic program과 Office data의 일부가 이에 속한다. 이에 반해 Variable

memory는 가입자와 종류나 System의 Capacity에 관련된 Data를 갖고 있는 memory로서 가입자 정보, Equipment 정보가 이에 속하며 한 전화국의 가입자 수나 중계선 수가 늘어날수록 Variable memory size는 증가하게 된다. 이러한 memory는 system cost에 중요한 요소로 작용하여, 교환기 software의 설계자는 적은 양의 instruction code를 갖는 program과 구조화된 data base를 통하여 memory 효율性和 구조화를 추구함을 학시 고려하고 있다.

3) Program Design

교환기 program 작성시 지나치게 적은 양의 instruction code의 사용을 고집하다 보면 자신의 program이 복잡해지거나 실시간성이 약해질 수 있다. 따라서 program 작성은 실시간성이 보장되고 program이 지나치게 복잡해지지 않는 범위 내에서 적당한 양의 memory를 사용하는 것이 가장 합리적인 것이다.

또한 processor의 hardware design 개선을 통한 방법도 고려할 수 있는데 call processing에 자주 사용되는 instruction의 집합을 하나의 instruction과 함께 묶어 해당 instruction cycle을 줄이는 방법도 있다.

3. Switching Software의 구조

교환기 software는 크게 generic program과 office data로 나눌 수 있다. Generic program이란 switching system의 기능을 수행하기 위한 모든 logical instruction의 집합이고 office data는 generic program에 사용되는 전화국과 가입자에 대한 내용의 data를 말한다. 이러한 software 구조를 대략 도식화하면 그림 1과 같다.

1) Generic Program

교환국에 필요한 다양한 function을 제공하는 generic program은 교환국마다 동일한 내용을 지닌 program으로 Operating system, Call processing Maintenance & Administration의 기능을 수행한다. 이는 단일 program이 아닌 많은 program module 들의 집합으로서 이를 각 module들은 해당되는 특수한 기능을 수행한다. 이러한 기능들은 executive control program에 의해 activate 되며 이를 program들은 buffer와 temporary storage area를 통하여 호처리 및 운영보전에 필요한 message를 교환한다.

2) Office data

Office data는 교환국에 필요한 다양한 data를 제공하는 교환국마다 그 크기나 내용이 상이한 data base로서 design 시 generic program과 독립되어 처리되도록 구성한다. Office data는 generic program 수행시 reference 가 되며 customer data와 equipment data로 나눌 수 있다.

- 가입자 line data, 가입자 전화번호 data
- Trunk data, Route data
- Special service feature
- 각종 data 등

Equipment data는 교환국의 hardware configuration에 관계되는 data로서 frame 수, frame 당 circuit 수, addressing 범위, 그리고 교환국 network configuration data가 이에 속한다. 이러한 equipment data를 통해 generic program은 전화국의 physical environment를 결정한다.

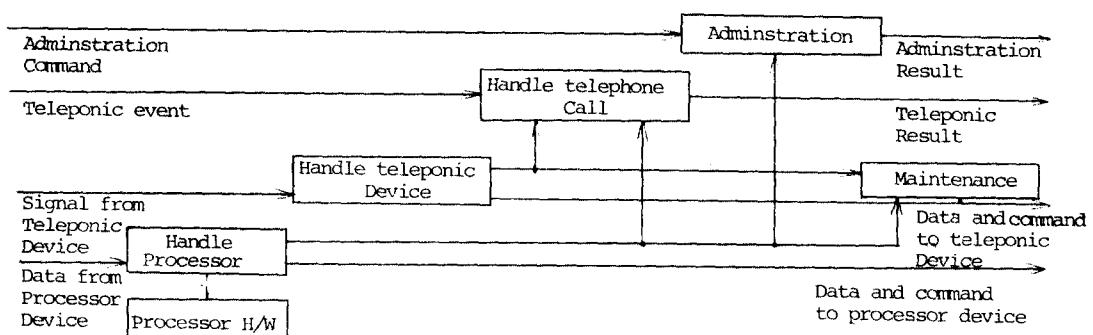


그림 1. Switching Software의 구조

이부에 office data 는 data 의 지속성에 따라 permanent data, semi permanent data, 그리고 transient data로 구분할 수 있고 data 의 내용에 따라서는 configuration data 와 administration data 로 구분되어 이것에 대한 설명들은 본 고에서는 생략한다.

Office data architecture 는 generic program 과 연관 관계를 최소화 시켜 고환기의 data 의 내용이나 크기가 generic program 에는 가능한 한 반영되지 않도록 구성한다. 따라서 office data 의 구조를 상호 hierachical linked list 로 구조화하고 (그림 2) 그 linked list 의 node 는 하위 level 이 존재할 때는 하위 level 의 pointer 를 갖고 하위 level 이 존재하지 않을 때는 data 를 갖고 있는 table 형식이 되도록 하여 generic program 과의 관계를 배제시킨다.

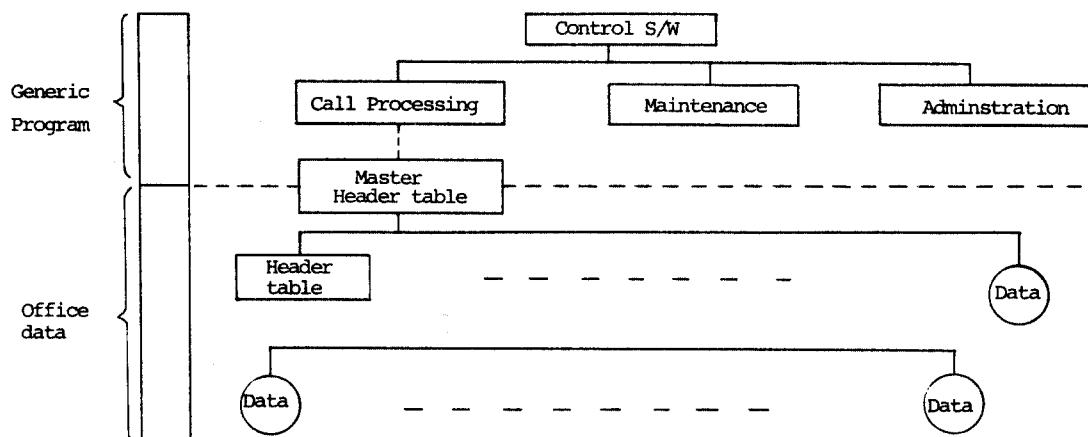


그림 2. 전자고환기 Data 구조

4. 전자고환기 Data base 구조

1) 구조

고환기 data 구성을 대개 table 형식으로 link 되어 있고 그 structure 에 따라 다음과 같이 대별 할 수 있으나 실제적으로는 다음과 같은 구조들을 변형 또는 상호 혼합한 형태로 구성되고 있다.

i) Indexed Sequential Table

이는 data 구성을中最 기본적인 형식으로서 그 구성은 그림 3과 같다.

이 형식은 data 들이 한 address 에서 시작해 순차 적으로 배열되어 있고 한 data item 의 증감의 폭이 일정할 때 사용되는 구성을 고환기 data 에

Equipment number table, Directory number table,

Trunk data, Route data, Subscriber line data 등에 걸쳐 사용된다.

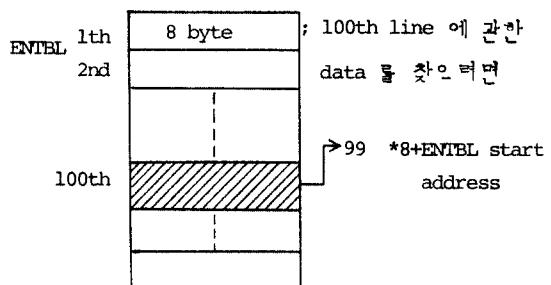


그림 3. Indexed sequential table 구조

ii) Level index table

이것은 해당 data 를 바로 찾는 것이 아니라 data 를 찾기 위한 table 을 level 별로 두어 level 을 따라가면서 data 를 access 하는 방식이다. 이는 그림 4에서와 같이 data 주 가시만 memory 를 할당하게 되므로 memory 를 효율적으로 이용할 수 있으며 data 의 갯수나 크기가 가변적일 때 유용한 구성을 가진자와 국번, 차신번 분석 table 등이 이에 속한다.

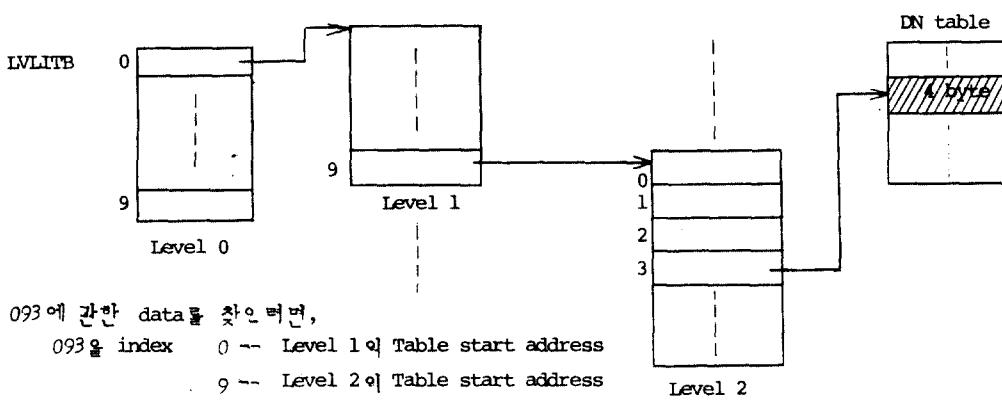
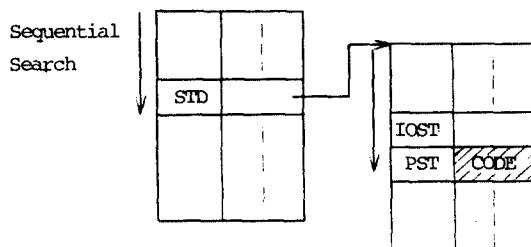


그림 4. Level index table 구조

iii) Search table

Level index에서 level의 수가 증가할수록
level을 위한 memory가 증가하게 되고 algorithm
또한 복잡해진다. 따라서 해당 data 종류를 key로
하여 첫번째 table을 sequential search 한 후 그
table 내의 address로 가서 data 항목을 index
하여 필요한 data의 pointer를 얻는 방식이다.



MML. "STD PST"의 Search 시

Group name STD --> Group name에 속하는
identifier들의 table에 start address
Identifier PST --> Command의 code

그림 5. Search Table의 구조

이 방식은 Man machine language code search
table, PBX line hunting table 등에 사용되고
있다.
외에 언급된 세 가지 data 구성의 장단점을 기술
하면 다음과 같다.

종류	장단점	단점
Index Table	- 간단하고 Program 이 쉽다. - Data access가 신속	- Memory 운용의 비 효율성
Level Index Table	- Memory 운용의 효율 성 - Data Insert, Delete, Update 용이	- Level의 증가로 access time 증가 - 단일 Key로만 access - 주기적으로 재구성 필요
Search table	- Memory 운용의 효율성	- 첫번째 table의 item이 많을 때 search가 빨라

표 1. Data 구성의 장단점

이상의 장단점을 비교해 볼 때 access time 측면
에서는 index table의 이용이 유리하나 memory의
효율 측면에서는 level index table이나 search
table의 사용이 이상적임을 알 수 있다. 따라서
software 설계자는 data의 종류나 그 성격을
고려하여 적당한 data structure를 고도로 design
하여야 한다.

2) System 종 가요인 발생시 처리

교환기는 set-up 후 가입자, 종 계선 수의 증가,
가입자 특수 service의 등록 및 삭제, 그 밖에
data update 등에 의하여 교환기 data base의
증가요인 (Growth up)이 계속 발생한다.
Data base는 이러한 경우에도 전체 data 구조에
영향을 미치지 않고 능동적으로 처리될 수 있도록
구성되어야 한다.

따라서 고환기의 확장을 위한 재구성은 별도로 기본 table의 변경만으로 가능하게 하여 system을 일반화 시킨다. 그러므로 generic program이 address 지정시 바로 해당 address를 지정하여 data를 access하는 방식이 아닌 link table을 이용한 indirect addressing 방식에 의한 access가 generic program과 office data의 동일성이라는 측면에서 바탕적이다. 예를 들면 아래와 같다.

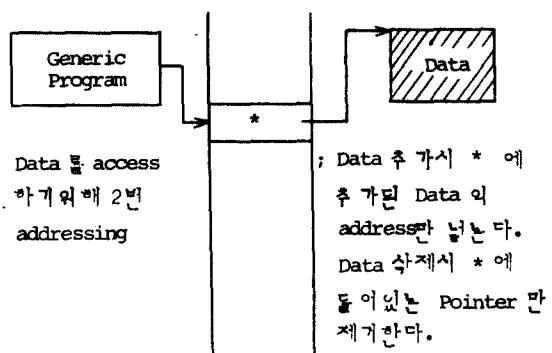


그림 6. Growth Up 시 처리 방식

두 가입자 사이에 speech path를 제공하는 일련의 과정을 말한다. 이러한 call processing에는 다음과 같은 6가지 기본적인 기능이 존재한다.

1. Detecting a request for service
2. Interpreting dialed digits
3. Alerting the called party
4. Establishing a path connection
5. Disconnecting the call
6. Charging

이밖에 구간 호처리와 가입자 특수 service 처리 등도 있으나 이는 언급된 6가지 기능의 확장이라 볼 수 있다. Call processing의 구조를 개괄적으로 도시하면 그림 7과 같다. 이러한 일련의 호처리 과정에서는 generic program이 호처리에 필요한 data, 즉 service 등급, Line number, Directory number, Prefix data, Channel data 등을 찾아 분석하여야 하는 translation 과정이 필요하다. 이 과정은 generic program에서 필요로 하는 data에 대한 정보를 가장 신속하고 정확하게 generic program이 찾아내는 과정인 것이다.

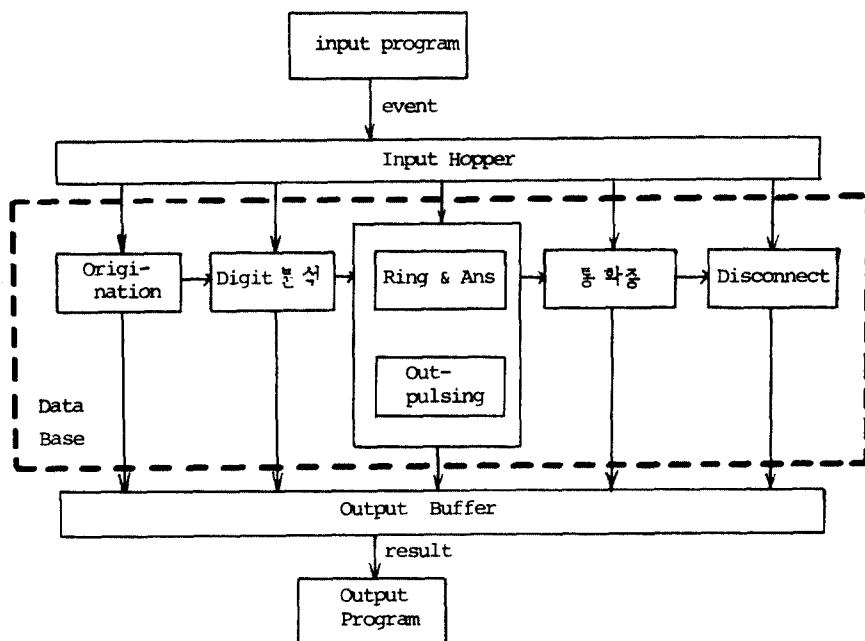


그림 7. Call Processing Software의 개괄적 구조

3) Call processing environment

Call processing 이란 고환기 내에 있어 인가된

따라서 이러한 translation에 사용되는 data base는 translation에 소요되는 시간을 최소화 시키기

위에 access time 이 빠른 data structure 를 가져야 하며 부수적으로 memory 운용의 효율성 또한 고려되어야 한다.

5. 결론

본고에서는 전자교환기 software 의 일반적 구조에 관하여 살펴보았고 교환기 data base 구성의 access time, memory 효율성, system의 확장성이, 그리고 call processing 의 관점에서 살펴보았다. 앞으로 교환기가 대형화하면서 처리하여야 할 data 의 양 또한 상당히 늘어날 것이며 이에 따라 memory 운용을 전문적으로 관리하는 data base management(DBM) 기법이 교환기 software 에서 더욱 더 중요한 부분으로 등장하게 되었다. 따라서 이러한 교환기 DBM은 office data 를 갖고 있는 data base 를 모든 processor 가 access할 수 있도록 하여주는 하나의 processor 그 자체로 볼 수 있으므로, 모든 processor 는 data base 에 속한 data 구조를 자세히 알 필요가 없이 단순히 간단한 request 만으로 DBM에 의하여 data base 를 access 할 수 있도록 구성하되 수록 되는 data 의 성격에 따른 최적의 data structure 및 access 방식이 충분히 고려된 형식으로 구성되어야 한다고 본다.

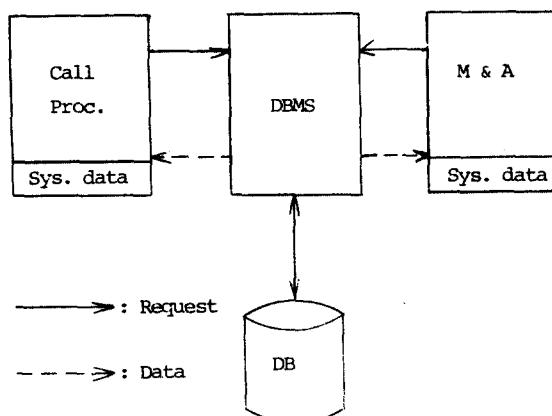


그림 8. DBMS 를 도입한 교환기 S/W 의 구조

참고로 이러한 형식이 고려된 data base management 도입시 기대되는 효과를 염기하면 다음과 같다.

1. 모든 process에 균일하고 높은 systematic access 가 가능
2. Data design 을 배제한 software design

이 가능

3. Portability 의 향상
4. Data security 의 향상
5. Integrity 와 flexibility 의 향상

참고문헌

1. 전자통신연구소
 "전전자교환기 개발사업 종합 보고서"
 1985
2. John C McDonald
 "Fundamentals of digital switching" 1983
3. David Kroenke
 "Data base processing" 1977
4. 이상근, 고영식
 "Analog 전자교환기의 data base 구성에 관한 고찰"
 1985 교환연구회 논문집
5. A Gardiner, L Katzschner,
 C Vander Straeten
 "ITT 1230 Software design for digital switching"
 1979 Electrical Communication Volume 54
6. M.T.Hills, S.Kano
 "Programming electronic Switching System"
 IEEE Telecommunication series 1979