

```

Init(nb_lig,nb_col);          -- dim. effectives requises..
IF mdest.max_lig<nb_lig OR mdest.max_col<nb_col THEN
  RAISE dim_incomp;
END IF;
DECLARE                       -- bloc (sequence+declarations locales)
  ptlig:ptab(base..nb_lig);
BEGIN
  r_a_z(mdest);                -- RAZ. matrice resultat.

  -- Initialisations relatives aux tetes de lignes:

  FOR lig IN base..nb_lig LOOP
    ptlig(lig):=ALLOC((NULL,NULL,1,1,zero));
  END LOOP;
  mdest.tetlig:=ptlig;

  p0:=ALLOC((NULL,NULL,1,1,zero));  -- maillon artificiel.
  FOR col IN base..nb_col LOOP
    -- constr. sequent. de la liste des cases de la COLonne
    p:=p0; p.pligsuiv:=NULL;
    Initcol(col,EoCol);
    WHILE NOT Eocol LOOP          -- parcours COLonne.
      Getval(lig,val);
      IF val /= zero THEN
        p_l_c:=ALLOC((NULL,NULL,lig,col,val));
        p.pligsuiv:=p_l_c;
        p:=p_l_c;
        ptlig(lig).pcolsuiv:=p_l_c;
        ptlig(lig):=p_l_c;        -- MAJ @ fin de ligne.
      END IF;
      Avancer_col(Eocol);
    END LOOP;
    mdest.tetcol(col):=p0.pligsuiv;
  END LOOP;

  -- Def. des tetes de lignes definitives,
  -- et liberation des maillons artificiels introduits:

  FREE(p0);
  FOR lig IN base..nb_lig LOOP
    p0:=mdest.tetlig(lig);
    mdest.tetlig(lig):=p0.pcolsuiv;
    ptlig(lig).pcolsuiv:=NULL;    --- marquage F.d.L.
    FREE(p0);
  END LOOP;  -- lig.
END;
END constr_seq;

-----
END matrice_creuse;

```


CHEMINS

	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y
1 y c			X																						X
2 y a b		X	X																						X
3 y a d e h i k m x Matr. Vide: nblij = nbcol = 0	X			X	X			X	X										X	X				X	X
4 y a d e {f g} h i t m {w v} x	X			X	X	X	X	X	X										X	X	X	X	X	X	X
5 y a d e h i {j k n s} t m x Matr. Vide: nblij = 0, nbcol > 0	X			X	X			X	X	X								X	X	X				X	X
6 y a d e {f g g} h i j k l m n q r s t m {w v} x Matr. Non Vide - Nbcol = 1, Val = 0	X			X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X				X	X	X	X	X	X	X	X
7 y a d e {f g g} h i j k l m o p q r s t m {w v} x Matr. Non Vide - Nbcol = 4, Val ≠ 0	X			X	X			X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X	X

EXAMEN DE GÉNIE LOGICIEL

Cours BO

session du 12 avril 1996

Tous documents et calculettes sont autorisés.

La procédure ADA suivante (AJOUT-LIGNE, dans le module matrices carrées) implémente l'addition de deux lignes dans une matrice creuse (contenant beaucoup de zéros) représentée sous forme de multilistè chaînée. Cette procédure utilise une procédure interne ADD-CASE.

- 1) Établir son graphe de commande
- 2) Calculer son nombre cyclomatique. Comment peut-on qualifier la complexité de cette procédure?
- 3) En déduire une politique de tests permettant une couverture C2 (100% des branches). Préciser la sémantique de chaque donnée utilisée pour le test (par exemple : matrice vide, etc....)

Qu'en conclure par rapport au nombre cyclomatique?

NB : on assimilera un RAISE (susciter une exception) à un RETURN simple

P.J. : le programme Ada (module Matrice Carrées)

```

1 1
2 2
3 3
4 4
5 5
6 6
7 7
8 8
9 9
10 10
11 11
12 12
13 13
14 14
15 15
16 16
17 17
18 18
19 19
20 20
21 21
22 22
23 23
24 24
25 25
26 26
27 27
28 28
29 29
30 30
31 31
32 32
33 33
34 34
35 35
36 36
37 37
38 38
39 39
40 40
41 41
42 42
43 43
44 44
45 45
46 46
47 47
48 48
49 49
50 50
51 51
52 52
53 53
54 54
55 55
56 56
57 57
58 58
59 59
60 60
61 61
62 62
63 63
64 64
65 65
66 66
67 67
68 68
69 69

```

```

70 70
71 71
72 72
73 73
74 74
75 75
76 76
77 77
78 78
79 79
80 80
81 81
82 82
83 83
84 84
85 85
86 86
87 87
88 88
89 89
90 90
91 91
92 92
93 93
94 94
95 95
96 96
97 97
98 98
99 99
100 100
101 101
102 102
103 103
104 104
105 105
106 106
107 107
108 108
109 109
110 110
111 111
112 112
113 113
114 114
115 115
116 116
117 117
118 118
119 119
120 120
121 121
122 122
123 123
124 124
125 125
126 126
127 127
128 128
129 129
130 130
131 131
132 132
133 133
134 134
135 135
136 136
137 137
138 138

```

Printed from lrens.cnam.fr

163

```

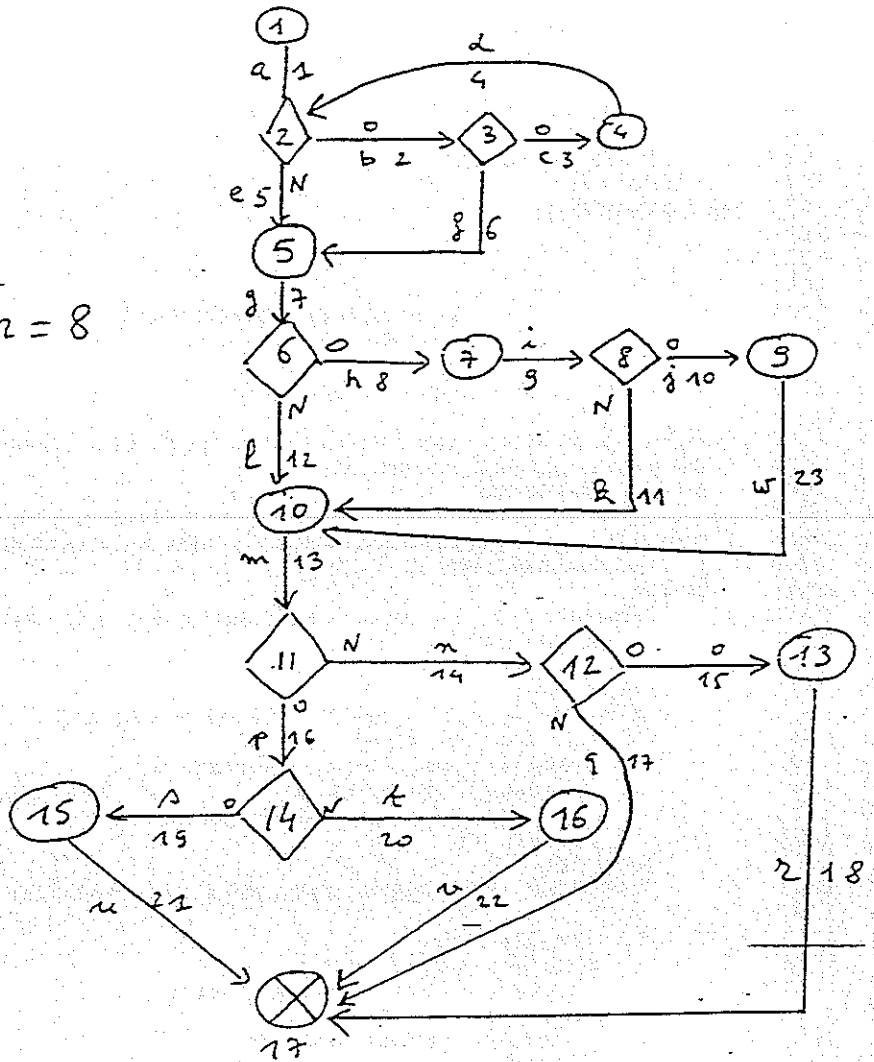
139|
140|     if pl_pred /= null then           -- Nouv. chainages COLonne.
141|         pl_pred.lig_succ:=p_l_c.lig_succ;
142|     else
143|         Mat.C_tete(col):=p_l_c.lig_succ;
144|     end if;
145|     DISPOSE (p_l_c);
146| end if;
147| end AFFECTER;
148|
149|
150|
151|         -- SOUS-PROGRAMMES EXPORTES:
152|         -- *****
153|
154|     -- Ajout d'une ligne a une autre:
155|
156|     procedure AJOUT_LIGNE (MAT:in out MATRICE; LIGNE,PLUS: INDICE)is
157|         preci,pcoll,pci_succ:ptr;
158|         new_llc:BOOLEAN;
159|
160|     procedure ADD_CASE (col:INDICE; Mat_Lp_c:ELEMENT) is
161|         somme:ELEMENT:=Mat_Lp_c;
162|     begin
163|         while pcoll /= null and then pcoll.col<col loop
164|             preci:=pcoll;
165|             pcoll:=pcoll.col_succ;
166|         end loop;
167|         new_llc:=pcoll = null or else pcoll.col > col;
168|         if not new_llc then
169|             somme:=somme + pcoll.contenu;
170|             if somme = Zero then.           -- Mat[Ligne,col]:=Zero;
171|                 pci_succ:=pcoll.col_succ;
172|             end if;
173|         end if;
174|         AFFECTER (Mat,ligne,col,somme,preci,pcoll);
175|
176|         if new_llc then
177|             if _preci = null then
178|                 preci:= MAT.L_tete(ligne);
179|             else
180|                 preci:= preci.col_succ;
181|             end if;
182|             elsif somme = Zero then
183|                 pcoll:= pci_succ;
184|             end if;
185|         end ADD_CASE;
186|
187|     procedure ADD_PLUS is new TRAITER_LIGNE (add_case);
188|
189|     begin
190|         ctrl_bornes (Mat,ligne,INDICE'first);
191|         pcoll:=MAT.L_tete(ligne);
192|         ADD_PLUS (Mat,plus);
193|     end AJOUT_LIGNE;
194|
195|
196|
197|     -- PRIMITIVES GENERIQUES:
198|
199|     procedure TRAITER_LIGNE (MAT:in MATRICE; LIGNE: in INDICE)is
200|     begin
201|         -----
202|     end TRAITER_LIGNE;
203|
204| end MATRICES_CARRES;

```

Graphes de Commande :

ADD_CASE

$$\begin{aligned}
 N.C. &= 7 + 1 = 8 \\
 &= A - N + 2 \\
 &= 23 - 17 + 2 = 8
 \end{aligned}$$



AJOUT_LIGNE



$$\begin{aligned}
 N.C. &= 0 + 1 = 1 \\
 &= A - N + 2 \\
 &= 1 - 2 + 2 = 1
 \end{aligned}$$

$$N.C. \text{ global} = N.C.(\text{Add_case}) + N.C.(\text{Ajout_ligne}) = 8 + 1 = 9$$

Procédure que l'on peut qualifier de simple ($N.C. < 10$)

SILLES

	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	
1) LIGNE vide a e g l m p s w	X				X		X						X			X								X			
2) 1 ^{er} col. ≠ 0 de LIGNE > 1 ^{er} col. ≠ 0 de ligne PLUS a b g j l m p o u	X	X			X		X					X	X			X								X			
3) 1 ^{er} col. ≠ 0 de LIGNE < 1 ^{er} col. ≠ 0 de PLUS, (LIGNE = 1. col.) a b c d e g l m p t v	X	X	X	X	X		X				X	X	X			X							X				
4) 1 ^{er} col. ≠ 0 de LIGNE = 1 ^{er} col. ≠ 0 de PLUS, Somme ≠ 0 a b f g h i k m n q	X	X					X	X	X	X		X	X			X								X			
5) idem, mais Somme = 0 a b f g h i j w m n o r	X	X					X	X	X	X		X	X			X							X				

COUVERTURE 100% des ARCS (OU BRANCHES) EN 5 TESTS (K N.C. = 8)

EXAMEN DE GÉNIE LOGICIEL
Cours B5

Deuxième Session 11 mars 1997
Locaux : ENSAM

La question de cours et l'exercice doivent être traités sur
deux copies distinctes.

Prenez le temps de bien lire l'énoncé.

Tous documents et calculettes sont autorisés.

EXERCICE DE TESTS (8 points)

La procédure ADA ci-jointe (CHARGEMENT) incluse dans le module Graphe- Habille, charge en mémoire les données d'une structure de graphe valué a partir d'un fichier de données.

1) Etablir son graphe de commande.

N.B.: On ignorera les 2 petites procédures internes (lignes 83-93), ainsi que la gestion d'exception (lignes 130-131). On assimilera un RAISE (ligne 99, etc.) a un RETURN ordinaire.

- 2) Calculer son nombre cyclomatique. Comment peut-on qualifier la complexité de cette procédure?
- 3) En déduire une politique de tests permettant une couverture C2 (100 % des arcs ou branches). Préciser la sémantique de chaque jeu de données utilisé pour le test (par exemple: graphe vide, etc.).

Qu'en concluez-vous par rapport au nombre cyclomatique?

Comment procéderiez-vous si l'on vous demandait ensuite une couverture 100 % des instructions?

```

70 WITH environnement;
71 PACKAGE BODY graphe_habille IS
72   USE environnement; USE en_entier;
73   C P A R R H T .....
74   -- Lecture du fichier FICDON et constitution du graphe en memoire;
75   -- avec controle des donnees lues;
76
77 PROCEDURE Chargement (et_in OUT stude; reseau; bool_ens; bool_rh;
78   nbarc; nbcom; ima; capacite; len; inthrou;
79   erreur; mode; ian; pal; gr;
80   normal; rkch; tition;
81
82   PROCEDURE impert (numcom; inthrou; map; i; thing) IS
83   BEGIN
84     PUT ('*** Sommet no.1') PUT (numcom, 1); PUT (' ');
85     erreur := TRUE;
86   END;
87
88 PROCEDURE bidon (cyred; positif; capacite; inthrou) IS
89   BEGIN
90     RAISE normal;
91   END;
92
93 PROCEDURE chercher_pied IS NEW OAKHA_PIED (bidon);
94
95 BEGIN
96   GET (ficdon, nbcom);
97   IF nbcom <= 0 THEN
98     impert(0, 'Nb. de sommets invalide. ');
99   END IF;
100  RAISE err_data;
101
102  BEGIN
103    et := NEW stude(nbcom);
104    GET_LINE (ficdon, et.titre, len);
105    et.titre(len);
106    FOR i IN 1..nbcom LOOP
107      GET_COL (ficdon, i);
108      GET(ficdon, et.nomsom(i)); GET(ficdon, nbarc);
109      IF reseau AND THEN ((nbarc(i)) < (i * nbcom)) THEN
110        impert(i, 'Erreur demi-degre exterieur. ');
111      ELSE
112        FOR j IN 1..nbarc LOOP
113          GET(ficdon, image); GET(ficdon, capacite);
114          IF (image NOT IN 1..nbcom) OR image = 1 THEN
115            impert(i, 'Extrémite terminale incorrecte. ');
116          ELSE
117            impert(i, 'Valeur d'arc <= 0');
118          END IF;
119        END LOOP;
120      END IF;
121    END LOOP;
122
123    -- VERIFICATION QUE LE SOMMET 1 EST BIEN ORU PT. D'ENTREE.
124    IF reseau THEN
125      FOR i IN 2..NBCOM LOOP
126        BEGIN
127          chercher_pied (et.g.i);
128          impert(i, "est point d'entree interdit.");
129          EXCEPTION
130            WHEN normal => NULL;
131          END;
132        END LOOP;
133      END IF;
134    END IF;
135    IF erreur THEN RAISE err_data; END IF;
136  impgraf (et);
137  END chargement;
138  END graphe_habille;

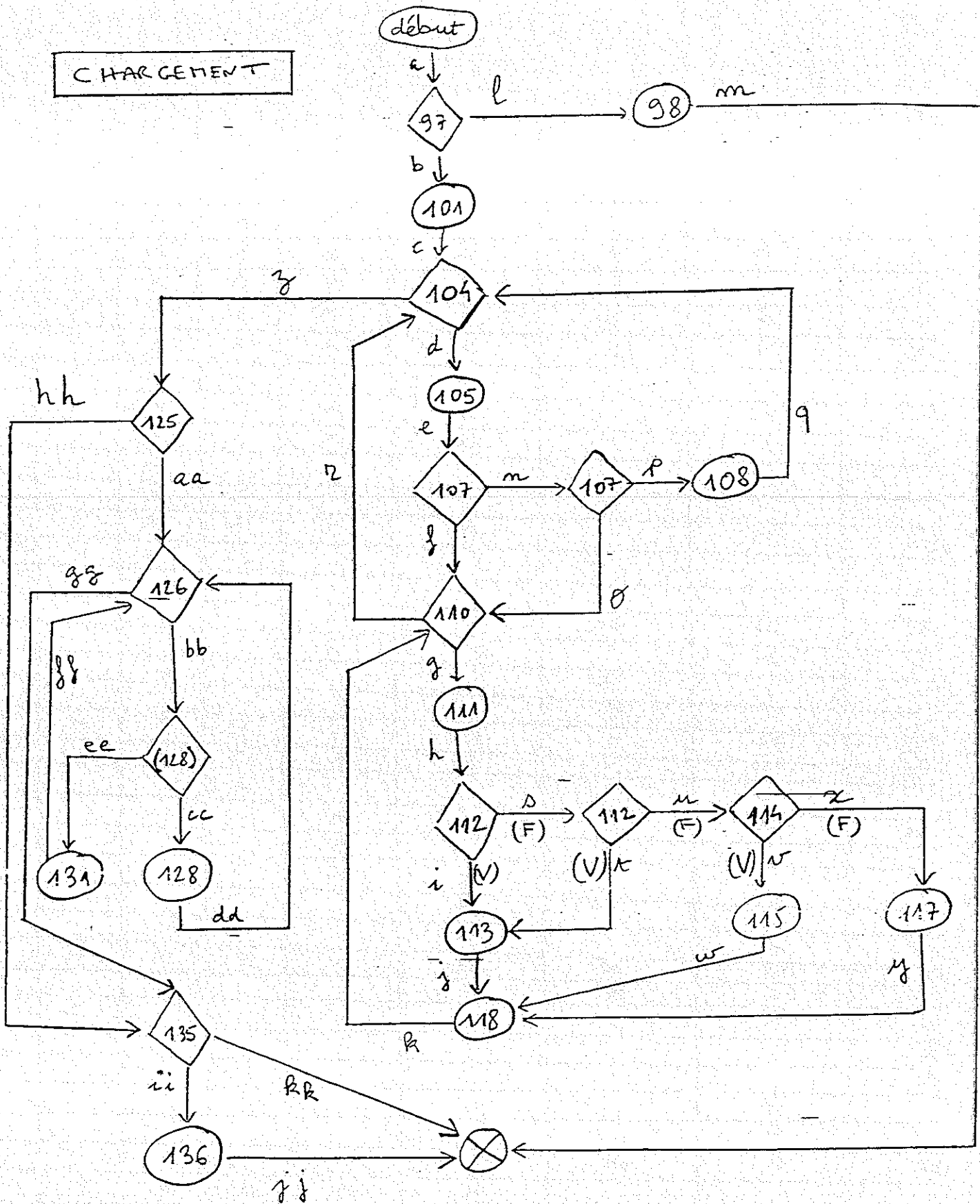
```

```

11  -----
12  -- Ajout de primitives d'8/8 AUX graphes.
13  -----
14
15  WITH graphe_value, TEXT_IO;
16  PACKAGE graphe_habille IS
17
18   USE graphe_value, TEXT_IO;
19
20   alfaLen (CONSTANT := 6);
21   titreLen (CONSTANT := 40);
22   TYPE nom_des_sommets IS ARRAY (POSITIVE RANGE <>)
23     OF STRING (1..alfaLen);
24
25   TYPE stude (nb_sommets; positif) IS RECORD
26     titre; string (1..titreLen); -- titre de l'etude
27     nomsom; nom_des_sommets (1..nb_sommets);
28     g; graphe (nb_sommets);
29   END RECORD;
30
31   TYPE stude IS ACCESS stude;
32
33   err_data; EXCEPTION; -- evenciee par CHARGEMENT.
34
35   -- LECTURE DU FICHER INPUT ET CONSTITUTION DU GRAPHES EN MEMOIRE,
36   -- AVEC CONTROLE DES DONNEES LUES.
37
38   -- L'utilisateur fournit l fichier de donnees (std_input par default)
39   -- contenant les donnees d'i graphe sans boucle, et ayant la
40   -- structure suivante:
41
42   -- Ligne i; Nb. de sommets (n) Titre de l'etude (<= 40 car.);
43   -- Puis n groupes de lignes, contenant, pour le groupe d;
44
45   -- Nom du sommet d (8 car.); cadre en tete de ligne;
46   -- Nb. de successeurs de d (soit n ce nb.);
47   -- puis e doublete; No du sommet successeur (soit j);
48   -- Exemple:
49   -----
50   4  GRAPHES-TEST POUR FORD
51   3  2 3 4 6 3 6
52   1  4 2
53   0
54   1  3 2
55
56   N.B.: Si FICDON n'est pas Std_Input, il doit avoir ete ouvert
57   -- par le prm. utilisateur avant l'appel de Chargement.
58
59   CHARGEMENT controle la validite des donnees lues, et affiche
60   -- un message d'erreur quand il y a lieu.
61   -- La donnee RESEAU influe sur le niveau du controle.
62   -- Reseau = True (valeur par default) indique que le graphe est
63   -- un reseau de transport. Dans ce cas, il doit avoir l'entree
64   -- (le sommet 1) et l'entree (le sommet n) uniques.
65
66   CHARGEMENT evencie l'anomalie ERR_DATA si les donnees
67   -- contiennent l'anomalie. Sinon, INEGRAP est appele pour
68   -- controle par l'utilisateur.
69
70   PROCEDURE chargement (et_in OUT stude; reseau; bool_ens; bool_rh;
71     ficdon; fichier; typb; standard_input);
72  END graphe_habille;

```

CHARGEMENT



$M = 12 + 1 = 13$

$= A - N + 2P = 37 - 26 + 2 \cdot 1 = 13$

$10 < M < 40 \Rightarrow$ PGM. RELATIVEMENT COMPLEXE

1) Graphe vide

2) Graphe Non Réseau à 1 sommet, 0 arc :



3) G.N.R. à 1 sommet, 1 arc involutive



4) G.N.R. à 1 sommet, 1 boucle :



5) G.N.R. à 2 sommets, 1 arc de capacité = 0



6) G.N.R. à 2 sommets, 1 arc ordinaire :



7) "Réseau" à 1 sommet (1 arc) :



8) Réseau complet à 2 sommets :

9) Réseau à 2 sommets Non Complexe :

EXAMEN DE GÉNIE LOGICIEL

Cours B5

1ère Session 28 février 1998
Locaux : maison des examens à Arcueil

La question de cours et l'exercice doivent être traités sur
deux copies distinctes.

Barème de notation :

Question de cours 12 points

Question 1 : 4

Question 2 : 2

Question 3 : 2

Question 4 : 2

Question 5 : 2

Bonus pour les questions 6, 7, 8 : 1 point par question traitée.

Exercice noté sur 8 points

Prenez le temps de bien lire l'énoncé.

Tous documents et calculettes sont autorisés.

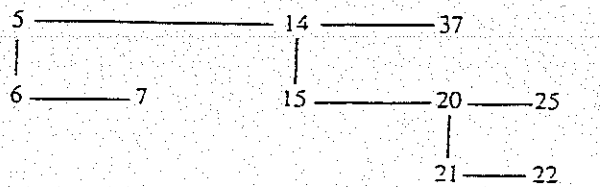
Une file d'attente à priorité est une file d'attente dont les clients sont servis dans l'ordre des priorités attachées à chacun d'eux : est pris en charge le client le plus prioritaire présent dans la file au moment où le « guichet » se libère.

L'une des organisations internes possible est celle dite de l'arbre P, dans laquelle :

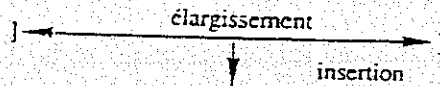
- la racine De l'arbre contient l'élément le *moins* prioritaire ;
- le sommet le plus à droite (en fait, une feuille) contient l'élément le plus prioritaire ;
- la branche droite de l'arbre est ordonnée selon les priorités croissantes ; d'éventuels éléments de même priorité sont rangés selon l'ordre croissant des durées de séjour en file (les plus anciens sont situés le plus bas) ;
- le SAG (Sous-Arbre Gauche) de tout sommet *s* contient des éléments dont la priorité est supérieure (strictement) à celle de *s*, et inférieure ou égale à celle du fils droit de *s* : les éléments du SAG de priorité égale à celle de ce dernier sommet sont plus récents dans la file.

Corollaire : comme le sommet le plus à droite contient le « maximum », il ne peut avoir de SAG : c'est donc bien une feuille.

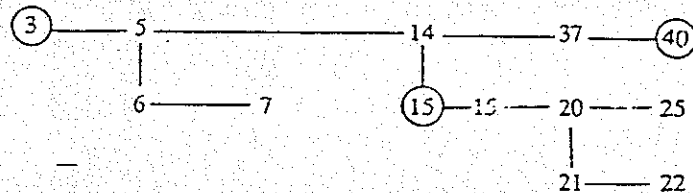
- La structure se définit récursivement : tout SAG a les mêmes propriétés que l'arbre global. L'organisation d'un arbre-P se comprend assez bien si l'on fait subir à l'arbre une rotation de 45° vers la droite ; exemple :



L'axe horizontal est un axe d'*élargissement* de l'intervalle des priorités présentes dans le (sous-) arbre ; le demi-axe vertical, l'axe d'*insertion* à l'intérieur de cet intervalle.



Par exemple si la file précédente reçoit successivement des clients de priorité 40, 3, 15, elle devient :



La procédure AJOUTER ci-jointe, incluse dans le module PFILE-STABLE, range un nouveau client de priorité donnée dans une file d'attente (le paramètre F).

- 1)- Etablir son graphe de commande.
- 2)- Calculer son nombre cyclomatique. Comment peut-on qualifier la complexité de cette procédure ?
- 3)- En déduire une politique de test permettant une couverture à 100% des arcs (ou branches). Préciser la sémantique de chaque jeu de données utilisé pour le test (par exemple : file F vide ; etc...)

Comment procéderiez-vous si l'on vous demandait maintenant une couverture 100% des nœuds (ou sommets) ?

P.J : Le texte de la procédure Ada AJOUTER

```

-----
-- FILER D'ATTENTE A PRIORITE ILLIMITER (BTABLE) --
-----
WITH arbin;
-- (exemplel des arbres binaires)

GENERIC
TYPE element IS PRIVATE;
TYPE pnode IS PRIVATE;
WITH FUNCTION "<" (p1,p2:priority) RETURN BOOLEAN IS (<);
PACKAGE pfile_stable IS
TYPE p_file IS LIMITED PRIVATE;

-- Test de l'etat de la p_file p1
FUNCTION vide (f:p_file) RETURN BOOLEAN;

PROGRAMME ajouter (f:IN OUT p_file; element; p:priority);
-----
PRIVATE
TYPE client IS RECORD
  element;
  p:priority;
END RECORD;

PACKAGE gest_mem IS NEW arbin (client);
USE gest_mem;

TYPE p_file IS RECORD
  racine:arbre;NULL; -- la type file d'attente.
END RECORD;

END pfile_stable;

-- Corps du module (implementation);
PACKAGE BODY pfile_stable IS
-- Corps du module;

-- Mise en file d'attente d'un nouvel arrivant;
procedure AJOUTER (f:IN OUT p_file; element; p:priority) IS
-----
  nouveau:arbre:=NEW ('e,p');
  pf:arbre:=f.racine;
  q:arbre;
  pere,newrac:arbre:=NULL;
  newrac:BOOLEAN:=TRUE;
BEGIN
  LOOP
    IF VIDR(pf) THEN
      EXIT;
    ELSEIF NOT (pf.cval.prio < p) THEN
      EXIT;
    END IF;
  LOOP
    -- boucle de descente dans l'arbre (a gauche).
    -- le 8.-A. de racine pf est vide.
    --new client:=new racine

```

```

-- ( Invariant: pf.prio < p )
LOOP
  q:=SADR(pf);
  EXIT WHEN VIDR(q) OR ELSE NOT (q.cval.prio < p);
  pf:=q;
END LOOP;

IF VIDR (q) THEN
  pf:=pf.nouv;
  newrac:=FALSE;
  EXIT;
END IF;

  -- ( pf.prio < p <= q.prio )
  pere,newrac:=pf;
  pf:=pf.gfil;
END LOOP;

IF newrac THEN
  -- on a l'entree en toto d'un (8.-)Arbre.
  IF pere.newrac=NULL THEN
    f.racine:=nou;
  ELSE
    pere:=newrac.gfil:=nou;
  END IF;
END IF;

END ajouter;

END pfile_stable;

```

a m o q s (file vide)

abs c r o q s

client de - prioritaire

ab d e f m n p

client + prioritaire de, file à 1 él^t

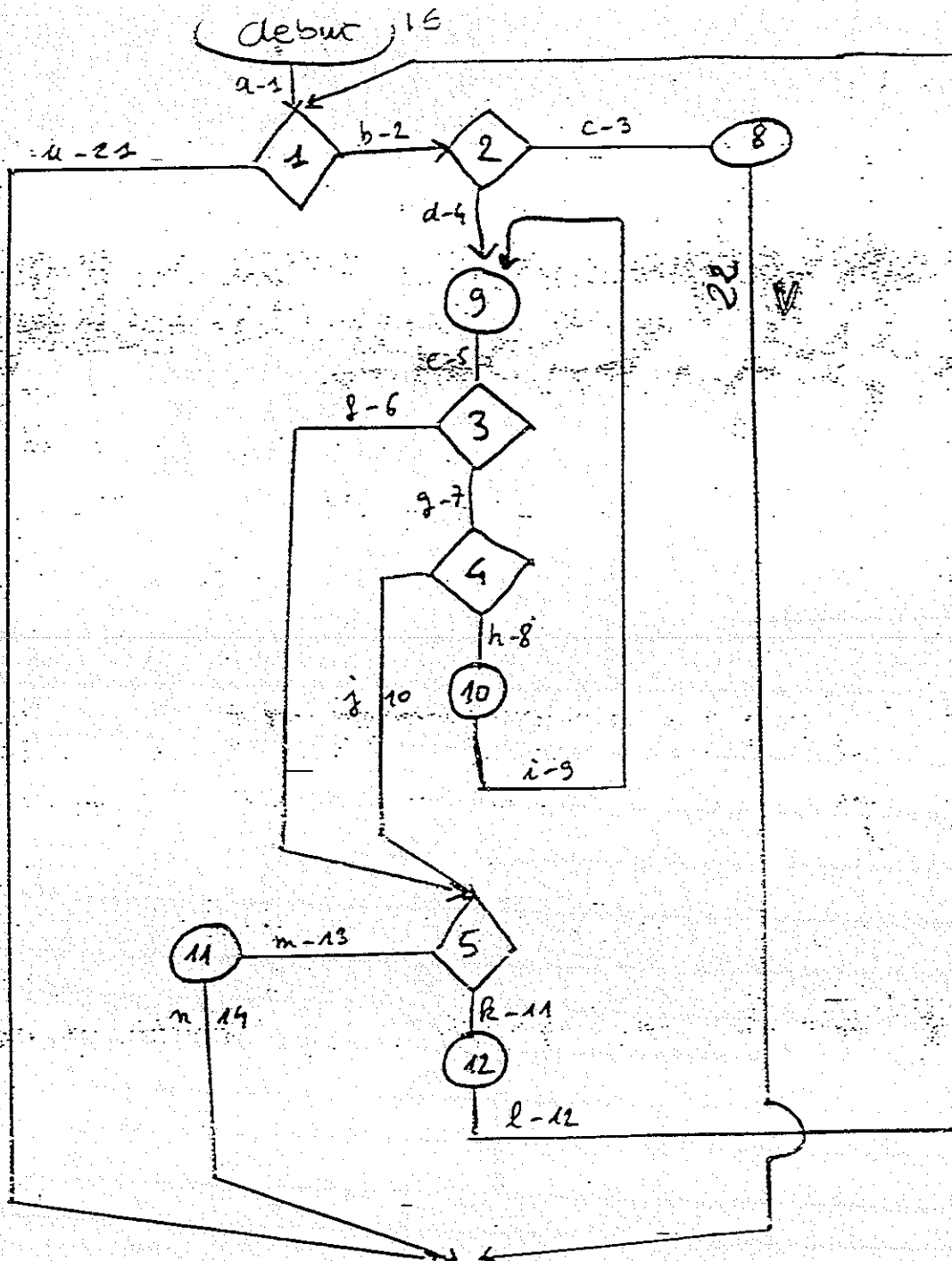
ab d e g j k l m o r t

(insertion dans une zone - file vide)

ab d e g h i e f m n p

client + prioritaire de, file à 2 él^{ts}

	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t
a m o q s (file vide)	X																			
abs c r o q s	X	X	X												X		X			
client de - prioritaire																				X
ab d e f m n p		X		X	X	X							X	X		X				
client + prioritaire de, file à 1 él ^t		X		X	X	X							X	X		X				
ab d e g j k l m o r t		X		X	X		X				X	X			X			X		
(insertion dans une zone - file vide)		X		X	X		X				X	X			X			X		
ab d e g h i e f m n p	X	X		X	X		X	X	X			X	X	X		X				
client + prioritaire de, file à 2 él ^{ts}	X	X		X	X		X	X	X			X	X	X		X				



$A - N + 2$
 $= 22 - 16 + 2$
 $= 8$
 $= 7 + 1$

