



Support de Formation : GRAFCET

Source : WEB / Université de Poitiers – Institut Pprime

Sommaire

1 Synthèse des systèmes séquentiels : méthodologie	2
2 Présentation du GRAFCET	2
3 Fonction du GRAFCET	2
4 Définitions : GRACET	2
5 Les règles d'évolution	3
6 Les structures de base du GRAFCET	4
6.1 Séquence unique	
6.2 Séquences simultanées et alternatives	4
6.3 : Saut d'étapes	4
7 Les actions associées	5
7.1 Actions à niveaux :	
7.2 Actions mémorisées :	
7.3 Actions conditionnelles :	
7.4 Actions temporisées	
7.5 Actions simultanées.	
7.6 Grafcets hiérarchisés :	
8 Compter en langage grafcet	7
9 Chaîne fonctionnelle et points de vue d'un grafcet	8
9.1 Etude d'un système automatisé :	Ω
9.2 Exemple : chaîne d'embouteillage	
9.2.1 Grafcet d'un point de vue partie opérative	
9.2.2 Grafcet d'un point de vue partie commande	11
9.2.3 Grafcet d'un point de vue partie commande pour l'automate industriel programmable	
10 Exemple d'application	12
10.1 Grafcet d'étude	
10.2 Programmation indirecte des règles d'évolution du GRAFCET – Machine d'état	
10.2.1 Méthodologie	
10.2.2 Séquence ou cycle d'une seule séquence	
10.2.3 Sélection de séquences exclusive, regroupement de séquences	
10.2.4 Activation de séquences parallèles, synchronisation de séquences	15
10.2.5 Programmation des réceptivités particulières	
10.2.6 Programmation des actions	
10.2.7 Exemple	20





1 Synthèse des systèmes séquentiels : méthodologie

Ce document présente une méthode de synthèse des systèmes séquentiels qui permet de passer rapidement d'une spécification GRAFCET ou diagramme d'états à la programmation de l'application. Cette méthode est basée sur la recherche des graphes d'états (situations accessibles) du système et n'est utilisable qu'avec des langages de programmation structurés (Structured Text ou C).



2 Présentation du GRAFCET

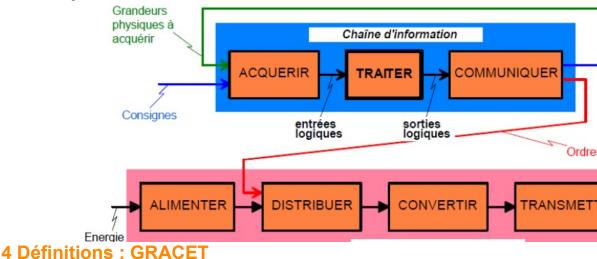
Le GRAFCET (GRAphe Fonctionnel de Commande des Etapes et Transitions) est l'outil de représentation graphique de tout système automatisé dont les évolutions peuvent s'exprimer séquentiellement. Il a été conçu par l'ADEPA (Agence pour le Développement de la Productique Appliquée à l'industrie).

C'est un langage clair, strict, permettant de traduire un fonctionnement sans ambiguïté.

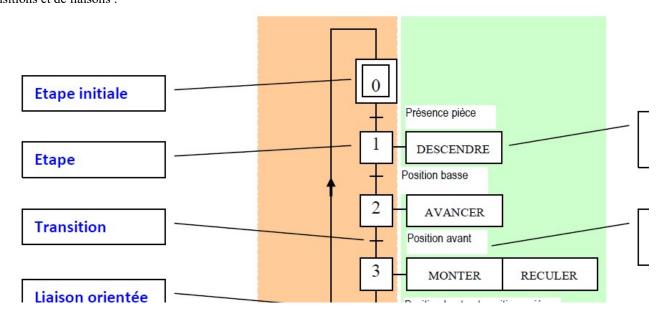
Le GRAFCET est devenu à l'heure actuelle plus qu'un outil de description, c'est un langage de programmation graphique.

3 Fonction du GRAFCET

Les automates programmables industriels réalisent la fonction TRAITER de la chaîne d'information :



Le GRAFCET est un outil graphique de description des comportements d'un système logique. Il est composé d'étapes, de transitions et de liaisons :



GRAFCET





Une **LIAISON** est un arc orienté (ne peut être parcouru que dans un sens). A une extrémité d'une liaison il y a une (et une seule) étape, à l'autre une transition. On la représente par un trait plein rectiligne, vertical ou horizontal.

Une ETAPE correspond à une phase durant laquelle on effectue une ACTION pendant une certaine durée. On numérote chaque étape par un entier positif, mais pas nécessairement croissant par pas de 1, il faut simplement que jamais deux étapes différentes n'aient le même numéro. Une étape est dite active lorsqu'elle correspond à une phase "en fonctionnement", c'est à dire qu'elle effectue l'action qui lui est associée. On représente quelquefois une étape active à un instant donné en dessinant un point à l'intérieur.

Une **TRANSITION** est une condition de passage d'une étape à une autre. Elle n'est que logique (dans son sens Vrai ou Faux), sans notion de durée. La condition est définie par une RECEPTIVITE qui est généralement une expression booléenne (c.à.d avec des ET et des OU) de l'état des capteurs.

5 Les règles d'évolution

Règle 1 : Situation initiale

L'étape initiale caractérise le comportement de la partie commande d'un système en début de cycle. Elle correspond généralement à une position d'attente. L'étape initiale est activée sans condition en début de cycle. Il peut y avoir plusieurs étapes initiales dans un même grafcet.

Règle 2 : Franchissement d'une transition

Une transition est validée si toutes les étapes immédiatement précédentes sont actives. L'évolution du grafcet correspond au franchissement d'une transition qui se produit sous deux conditions :

- si cette transition est validée
- si la réceptivité associée à cette transition est vraie

Si ces deux conditions sont réunies, la transition devient franchissable et est obligatoirement franchie.

Règle 3 : Evolution des étapes actives

Le franchissement d'une transition entraîne simultanément l'activation de toutes les étapes immédiatement suivantes et la désactivation de toutes celles immédiatement précédentes.

Règle 4 : Evolutions simultanées

Plusieurs transitions simultanément franchissables sont simultanément franchies.

Règle 5 : Activations et désactivations simultanées

Si, au cours du fonctionnement, une même étape doit être désactivée et activée simultanément, elle reste active.





6 Les structures de base du GRAFCET

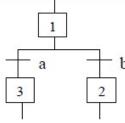
6.1 Séquence unique

C'est une suite d'étapes pouvant être activées les unes après les autres

6.2 Séquences simultanées et alternatives

Plusieurs séquences sont actives en même temps, après le franchissement d'une transition.

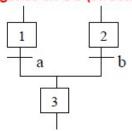




Si 1 active et si a seul, alors désactivation de 1 et Si activation de 3, 2 inchangé.

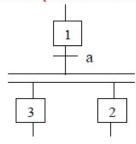
Si a et b puis 1 active alors désactivation 1, activation 2 et 3 quel que soit leur état précédent. (règle 4)

Convergence en OU (structure alte

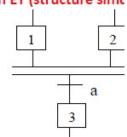


Si 1 active et a sans b, alors désactivation de 1, 2 reste inchang Si 1 et 2 et a et b alors 3 seule activ

Divergence en ET (structure simultanée):

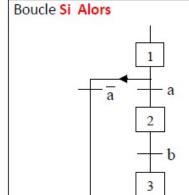


Convergence en ET (structure simu

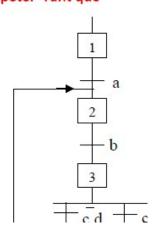


6.3 : Saut d'étapes

Il permet de sauter une ou plusieurs étapes :



Boucle Répéter Tant que





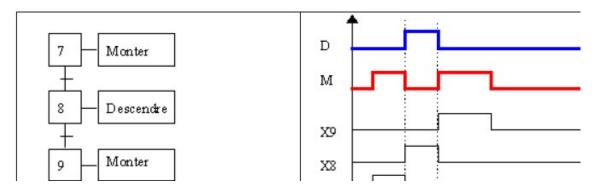


7 Les actions associées

Les actions sont précisées dans un cadre lié à l'étape, de manière générale, l'action n'est vraie que si l'étape est active. La norme européenne CEI précise la nature de l'action par une lettre précisant la nature de l'action.

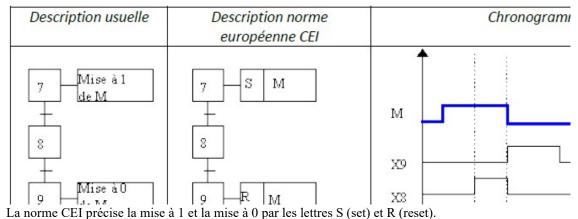
7.1 Actions à niveaux :

La sortie n'est vraie que si l'étape est active



7.2 Actions mémorisées :

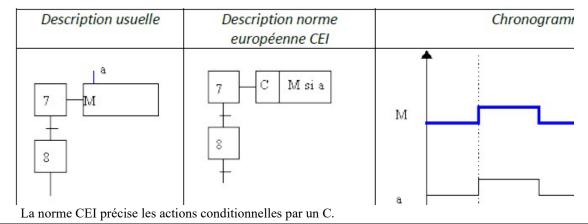
On distingue la mise à 1 et la mise à 0 de l'action



Attention il est interdit d'utiliser une action mémorisée avec des sorties automate (risque de danger à la remise sous tension suite à un arrêt imprévu du système exemple arrêt d'urgence...).

7.3 Actions conditionnelles:

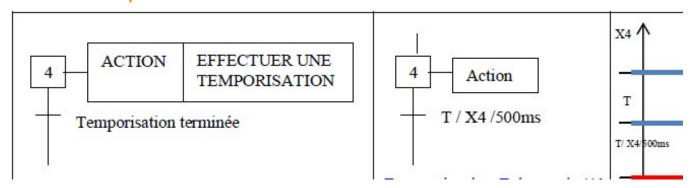
Une action Conditionnelle n'est vraie que si l'étape est active ET la condition est vraie.



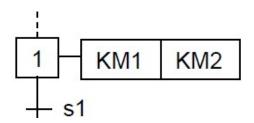




7.4 Actions temporisées

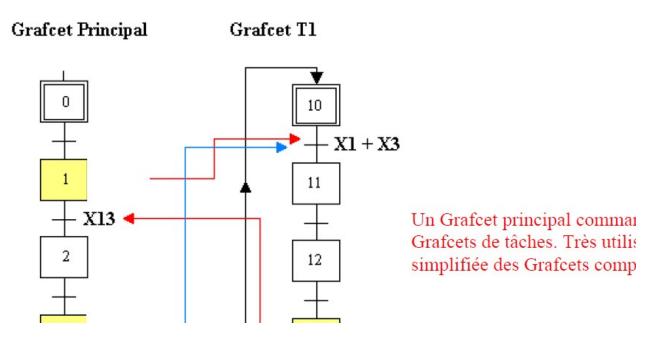


7.5 Actions simultanées



Plusieurs actions sont commandées l'étape 1 et le reste durant sont activ

7.6 Grafcets hiérarchisés:

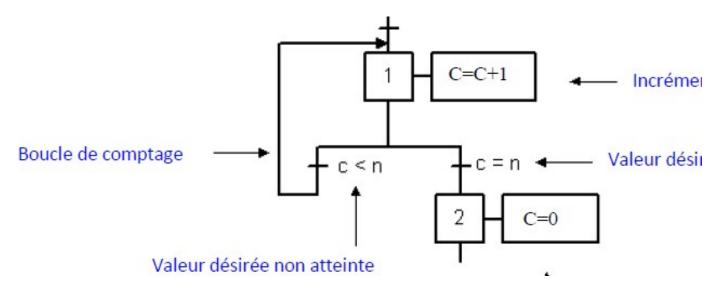






8 Compter en langage grafcet

Les grafcets sont lus par les automates de façon cyclique. Le compteur étant, dans notre cas, une information interne à l'automate, il faudra veiller à l'incrémenter ou le décrémenter au travers d'étapes conditionnées sous peine de le voir évoluer de manière aléatoire.



Grafcet partie opérative	Grafcet partie co
Incrémenter le compteur	1 C1 = C
Décrémenter le compteur	1 C1 = (
35.4.1	

Les différents types de tests réalisables dans les réceptivités sont les suivants :

Type de test	Syntaxe	Type de test
égal	=	supérieur
différent	<>	inférieur ou égal
		12/12/2017



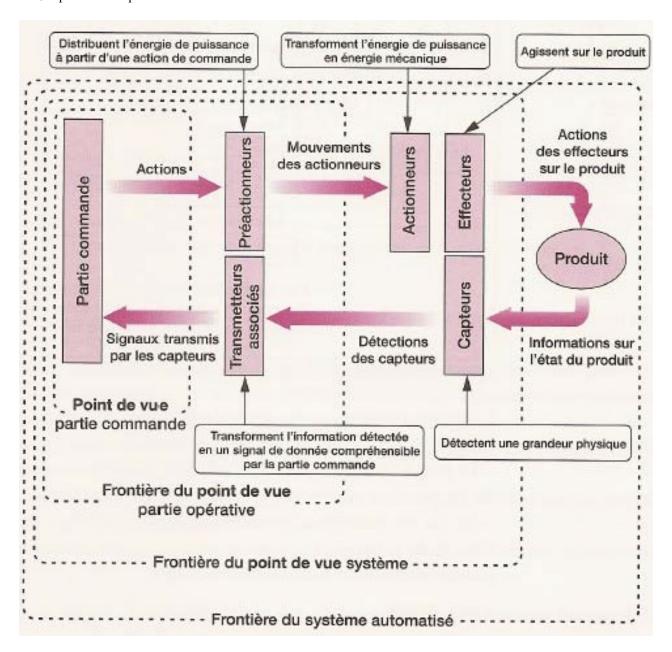


9 Chaîne fonctionnelle et points de vue d'un grafcet

9.1 Etude d'un système automatisé :

On distingue 3 phases dans l'étude d'un système automatisé :

- ♦ le point de vue système,
- ♦ le point de vue partie opérative,
- \$\text{le point de vue partie commande.}







Le procédé:

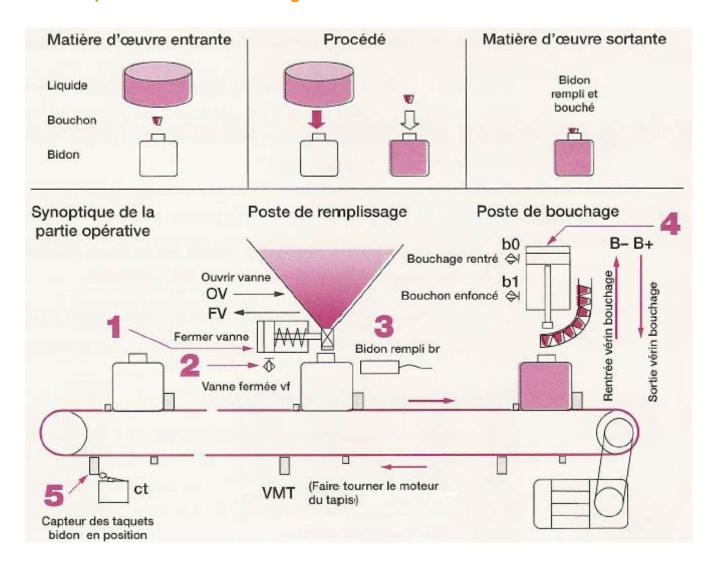
Le procédé est l'ensemble des fonctions successives exécutées sur un même produit au cours de sa fabrication

Le processus :

Le processus est l'organisation du procédé. C'est la succession des fonctions simultanées réalisées sur tous les produits présents dans le système automatisé.

- ✓ Le point de vue système décrit le comportement du système vis-à-vis du produit. Il montre l'enchaînement des actions sur le produit.
- ✓ Le point de vue partie opérative décrit les actions produites par les actionneurs à partir des informations acquises par les capteurs.
- ✓ Le point de vue partie commande décrit le comportement de la partie commande par rapport à la partie opérative en tenant compte du choix de la technologie employée. Un schéma de câblage (électrique et pneumatique) décrit le raccordement des transmetteurs et des préactionneurs à la partie commande.

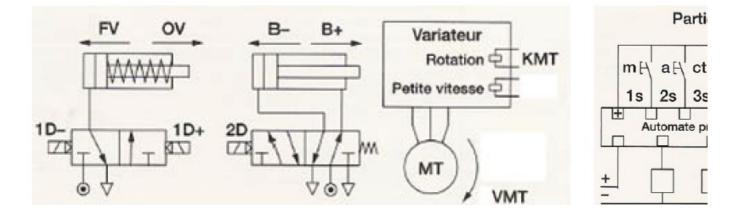
9.2 Exemple : chaîne d'embouteillage



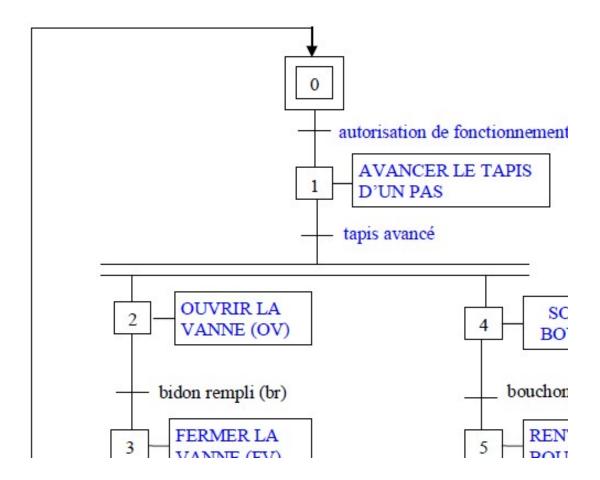




- 1) Le remplissage se fait par soutirage. L'ouverture et la fermeture de la vanne sont effectuées par un vérin pneumatique.
- 2) Un capteur « vanne fermée » indique la position complètement fermée de la vanne.
- 3) Un capteur « bidon_rempli » permet de contrôler le niveau de remplissage de façon satisfaisante.
- 4) Le bouchage est assuré par un vérin presseur muni de deux capteurs fin de course b0 et b1
- 5) Le transfert des bidons est assuré par un convoyeur à taquets permettant un positionnement correct des bidons. Le capteur « bidon_en _position » informe la partie commande de l'arrêt du tapis.
- 6) Pupitre opérateur : « m » bouton marche et « a » bouton arrêt.



9.2.1 Grafcet d'un point de vue partie opérative



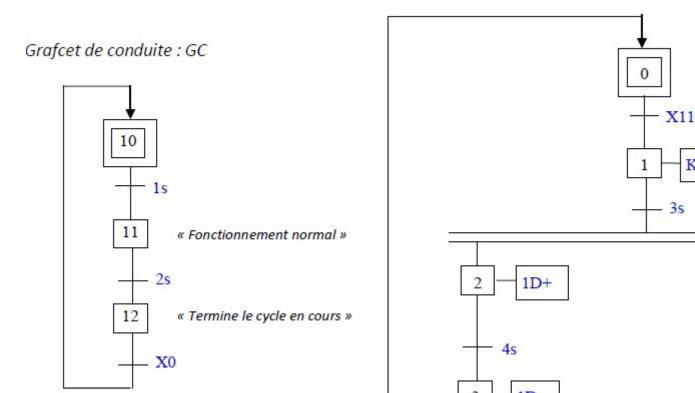




KMT

9.2.2 Grafcet d'un point de vue partie commande

Grafcet de fonctionnement normal



9.2.3 Grafcet d'un point de vue partie commande pour l'automate industriel programmable

Pour pouvoir implanter le grafcet dans l'automate programmable, il faut affecter les mnémoniques utilisés pour les capteurs et les préactionneurs aux entrées et sortie de l'automate.

Désignation (capteurs, préactionneurs)		Mnémonique
	Marche (m)	1s
	Arrêt (a)	2s
Entrées	capteur taquet (ct)	3s
Capteurs)	bidon rempli (br)	4s
MAIN	vanne fermée (vf)	5s
	Bouchage rentré (b0)	6s0
	Bouchon enfoncé (b1)	6s1
	Rotation du moteur	KMT
• • •	F1	10



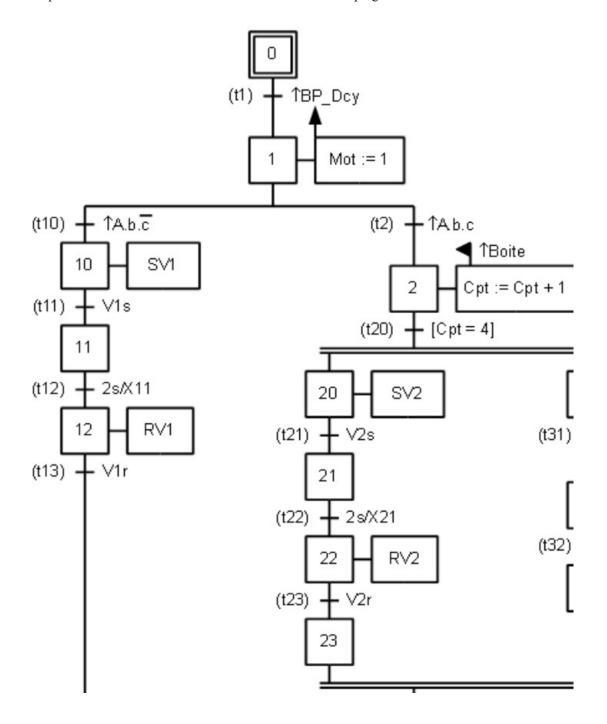


10 Exemple d'application

10.1 Grafcet d'étude

La spécification ci-dessous servira de base à la réalisation du programme détaillé.









10.2 Programmation indirecte des règles d'évolution du GRAFCET – Machine d'état

Cette méthode de programmation nécessite une transformation de la spécification GRAFCET en un ensemble de graphe d'états (situations accessibles) ou de GRAFCETs à étape active unique. L'avantage de cette méthode est d'exclure tous les aléas de fonctionnement. L'inconvénient de cette méthode est que le travail de transformation, s'il est mal effectué, peut induire des modifications du cycle de fonctionnement.

10.2.1 Méthodologie

Dans cette méthode nous transformerons la spécification GRAFCET en un ensemble de graphes et de sous-graphes d'état. Pour cela, nous rechercherons l'ensemble des situations accessibles à partir de la situation initiale.

Les différents états de chacun des graphes seront représentés par une variable entière. Chaque état correspondra à une valeur unique de la variable d'état. Chaque graphe d'état sera programmé en utilisant une structure de choix (case). Nous obtenons le pseudo code suivant :

```
// Gestion de l'évolution du graphe d'état

DECIDER SUR Etat ENTRE

« valeur de l'état » :

SI Rec1 ALORS

// Programmation des actions mémorisées ici ou à

Décider sur

Actions mémorisées à la désactivation de l'état c

Actions mémorisé à l'activation de l'état suivant

Etat = « valeur de l'état suivant »

SINON SI Rec2 ALORS

// [...]

FIN DE SI

« valeur de l'état » :

// [...]

FIN DE DECIDER SUR
```

Attention : Cette méthode respecte parfaitement les règles d'évolution du GRAFCET à la condition impérative de respecter la hiérarchie entre les différents graphes d'état. Remarques :

Le temps de franchissement des transitions est égal au temps de cycle ou la période de la tâche. Ce temps représente le temps de réaction (de réponse) de votre système.

L'état de chaque état (étape dans certain cas) est représenté par :

- Etat \neq valeur représentant l'état « i » => Etat « i » non actif,
- Etat = valeur représentant l'état « i » => Etat « i » actif,
- A l'extérieur du « DECIDER SUR » :
 - o utiliser le bloc fonctionnel « R_TRIG » pour déterminer l'instant d'activation de l'état « i » (CLK := (Etat = valeur représentant l'état « i »)),
 - o utiliser le bloc fonctionnel « F_TRIG » pour déterminer l'instant d'activation de l'état « i » (CLK := (Etat = valeur représentant l'état « i »)),
- A l'intérieur du « DECIDER SUR », voir pseudo code ci-dessus.

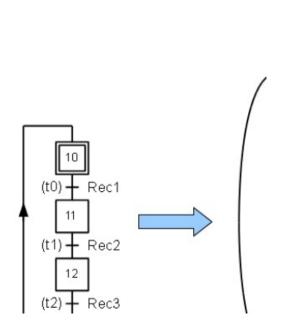
Nous allons, dans les paragraphes suivants, montrer comment programmer les différentes structures de GRAFCET (cf. norme IEC 60848).





10.2.2 Séquence ou cycle d'une seule séquence

Dans le cas d'une séquence ou d'un cycle d'une seule séquence chaque étape représente un état (une situation) du GRAFCET. Aucune transformation de la spécification GRAFCET n'est nécessaire. On utilisera une seule variable d'état et chaque étape sera représentée par une valeur unique. Pour l'exemple générique ci-dessous nous avons :



```
Pseudo code
                                            Programmation en Stru
Soit « Etat » notre variable d'état.
                                      Soit « Etat » notre varial
Etat = 10 → étape 10 active,
                                      Etat = 10 → étape 10 act:
Etat = 11 → étape 11 active,
                                      Etat = 11 → étape 11 act:
Etat = 12 → étape 12 active.
                                      Etat = 12 → étape 12 act:
// Initialisation
                                      PROGRAM INIT
                                          Etat := 10 ;
   Etat ← 10
                                      END_PROGRAM
// Exécution cyclique
                                      PROGRAM CYCLIC
    // Gestion du graphe
                                          // Gestion du graphe
   DECIDER SUR Etat ENTRE
                                          CASE Etat OF
       10:
          SI Rec1 ALORS
                                                 IF Rec1 THEN
                                                     Etat := 11
              Etat ← 11
                                                 END IF
          FIN DE SI
                                              11:
       11:
                                                 IF Rec2 THEN
          SI Rec2 ALORS
                                                     Etat := 12
              Ftat ← 12
                                                 END_IF
          FIN DE ST
                                              12:
       12
                                                 IF Rec3 THEN
          SI Rec3 ALORS
                                                     Etat := 10
              Etat ← 10
                                                 FND TF
```

10.2.3 Sélection de séquences exclusive, regroupement de séquences

Dans le cas **d'une sélection exclusive de séquences**, chaque étape représente un état (une situation) du GRAFCET. Aucune transformation de la spécification GRAFCET n'est nécessaire. On utilisera une seule variable d'état et chaque étape sera représentée par une valeur unique. Pour l'exemple générique ci-dessous nous avons :

```
13
   Recp1
                   Recp2
                               (t3)
             (t2)
                                      Rec
21
                31
                                  41
                33
                                  48
26
   Recp4
             (t5)
                   Recp5
                               (t6)
```

```
Pseudo code
                                                Programmation en Str.
Les réceptivités « Recp1 », « Recp2 » et « Recp3 »
                                           Les réceptivités « Recp1 », « R
sont exclusives.
                                           sont exclusives.
// Exécution cyclique
                                            PROGRAM CYCLIC
    // Gestion du graphe
                                                // Gestion du graphe
   DECIDER SUR Etat ENTRE
                                               CASE Etat OF
       // [...]
                                                   // [...]
       13
                                                   13:
          SI Recp1 ALORS
                                                       IF Recp1 THE
              Etat ← 21
                                                           Etat := 2
          SINON SI Recp2 ALORS
                                                       ELSIF Recp2 1
              Etat ← 31
                                                           Etat := 3
          SINON SI Recp3 ALORS
                                                       ELSIF Recp3
              Etat ← 41
                                                           Etat := 4
          FIN DE ST
                                                       END_IF
          // [...]
                                                       // [...]
                                                   26:
       26:
          SI Recp4 ALORS
                                                       IF Recp4 THE
                                                           Etat := 1
              Etat ← 14
          FIN DE SI
                                                       END IF
       33:
                                                   33:
                                                       IF Recp5 THE
          SI Recp5 ALORS
              Etat ← 14
                                                           Etat := 4
                                                       END_IF
          FIN DE SI
                                                   48:
       48:
          SI Recp6 ALORS
                                                       IF Recp6 THE
```







10.2.4 Activation de séquences parallèles, synchronisation de séquences

Chaque séquence de l'activation de séquences parallèles donnera naissance à un sous graphe d'état autonome. L'ensemble des séquences sera représenté par un état (état des séquences parallèles) du graphe principal.

SI condition d'activation ALORS

Activation du premier état de chaque sous graphe

Activation de l'état des séquences parallèles du graphe principal

FIN DE SI

La synchronisation de séquences aura lieu en faisant un « et logique » entre la condition de synchronisation et les états de fin de chaque séquence.

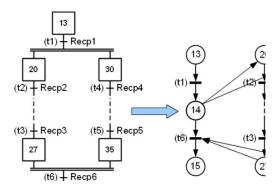
Etat des séquences parallèles :

SI Dernier état de chaque séquence parallèle **ET** condition de synchronisation **ALORS**

Désactivation des états des différents sous graphes Activation de l'état suivant

FIN DE SI

Exemple:



Pseudo code	Programmation en Str
// Exécution cyclique	PROGRAM CYCLIC
// Gestion du graphe	// Gestion du graphe
DECIDER SUR Etat ENTRE	CASE Etat OF
// []	// []
13:	13:
SI Recp1 ALORS	IF Recp1 THEN
Etat ← 14	Etat := 14
Br1 ← 20	Br1 := 20 ;
	Br2 := 30 ;
Br2 ← 30	END IF
FIN DE SI	14:
14:	// Synchronisation de s
// Synchronisation de séquences	IF (Br1=27) AN
SI (Br1=27) ET (Br2=35) ET	Recp6 THEN
Recp6 ALORS	Etat := 15
Etat ← 15	Br1 := 0 ;
Br1 ← 0	Br2 := 0;
Br2 ← 0	END IF
FIN DE SI	// Sous graphe d'état 20
// Sous graphe d'état 20-27	CASE Br1 OF
DECIDER SUR Br1 ENTRE	20 :
20 :	IF Recp
SI Recp2 ALORS	Br1
Br1 ← 21	END IF
FIN DE SI	21 :
21 :	// []
// []	26 :
26 :	IF Recp
SI Recp3 ALORS	Br1
Br1 ← 27	END IF
FIN DE SI	END CASE
FIN DE DECIDER SUR	// Sous graphe d'état 3
// Sous graphe d'état 30-35	CASE Br2 OF
DECIDER SUR Br2 ENTRE	30 :
30 :	IF Recp
SI Recp4 ALORS	Br2
Br2 ← 31	END IF
FIN DE SI	31 :
31 :	// []
// []	34 :
34 :	





10.2.5 Programmation des réceptivités particulières

Le tableau ci-dessous présente la façon de programmer les différents types de réceptivités définies dans la norme GRAFCET. Les tests ci-dessous sont exécutés à l'intérieur du « DECIDER SUR », ce sont les conditions de passage d'un état à un autre. L'exécution des blocs fonctionnels doit se faire à l'extérieur de la structure « DECIDER SUR ».

Réceptivité	Programmation (en ST)
(tj) + [Cpt<=4]	IF (Cpt <= 4) THEN // []
(tj) ↑a	<pre>(* R_TRIG_0 est une instance du FB standa R_TRIG_0(CLK := a); IF R_TRIG_0.Q THEN // []</pre>
(tj)	<pre>(* F_TRIG_0 est une instance du FB standa F_TRIG_0(CLK := b); IF F_TRIG_0.Q THEN // []</pre>
(tj) + 4s/a	<pre>(* TON_0 est une instance du FB standard TON_0(IN := a, PT := T#4s); IF TON_0.Q THEN // []</pre>
(tj) + 4s/a/1s	<pre>(* TON_0 est une instance du FB standard (* TOF_0 est une instance du FB standard TON_0(IN := a, PT := T#4s); TOF_0(IN := TON_0.Q, PT := T#4s); IF TOF_0.Q THEN // []</pre>





10.2.6 Programmation des actions

10.2.6.1 Actions continues

La norme IEC 60848 dit:

- ➤ En mode continu, c'est la situation du GRAFCET qui permet d'indiquer qu'unevariable de sortie est vraie ou fausse. Pour une situation **stable** du GRAFCET, les valeurs des sorties relatives aux actions continues sont assignées :
 - ✓ à la valeur vraie, pour toutes les sorties relatives aux actions associées aux étapes actives et pour lesquelles les conditions éventuelles d'assignation sont vérifiées,
 - ✓ à la valeur fausse, pour toutes les autres sorties.

La méthode présentée ici nous oblige de faire ce travail dans la transformation de la spécification GRAFCET en graphes et sous-graphe d'états.

➤ En mode continu il y a continuité d'action. Dans le cas d'une même action associée à plusieurs étapes successives, le GRAFCET impose « la continuité d'action » c'est- à-dire qu'il n'existe pas un instant (franchissement d'une transition) même aussi court que l'on veut pendant lequel l'action n'a plus lieu.

La méthode présentée assure la continuité d'action.

Le tableau ci-dessous présente la façon de programmer les différents types d'actions continues définies dans la norme GRAFCET.

Action	Programmation (en ST)
13 Action	<pre>Action continue Action := (Etat = 13) OR autres ét l'action;</pre>
Cond 13 Action	Action conditionnelle Action := ((Etat = 13) AND Cond) OR
13 Action	<pre>Action retardée (* TON_0 est une instance du FB standa TON_0(IN := (Etat = 13), PT := T#5s); Action := TON_0.Q OR;</pre>
5s/X13 Action	Action limitée dans le temps (* TP_0 est une instance du FB standar TP_0(IN := (Etat = 13), PT := T#5s); Action := TP_0.Q OR;
	Action conditionnelle liée au temps





10.2.6.2 Actions mémorisées – Assignation sur événement

En mode mémorisé, c'est l'association d'une action à des événements (activation / désactivation d'étapes, franchissement d'une transition, ...) qui permet d'indiquer qu'une variable de sortie prend et garde la valeur imposée si l'un de ces événements se produit. On appelle affectation le fait de mémoriser, à un instant donné, la mise à une valeur déterminée d'une variable interne ou de sortie.

Le tableau ci-dessous présente la façon de programmer les différents types d'actions mémorisées définies dans la norme GRAFCET

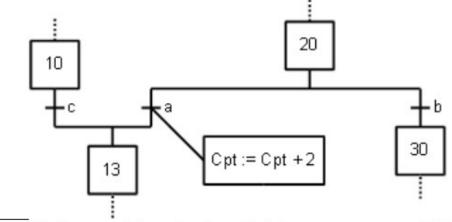
Action	Programmation (en ST)
13 Act := val	Action à l'activation de l'étape - Al'intérieur du « DECIDER SUR » 12 : IF Condition d'évolution THEN Etat := 13 ; Act := val ; END_IF 13 : // [] - Ou à l'extérieur du « DECIDER SUI (* R_TRIG_0 est une instance de R_TRIG *) R_TRIG_0(CLK := (Etat = 13)) ; IF R_TRIG_0.Q THEN Act := val ; END_IF
13 Act := val	Action à la désactivation de l'étape - A l'intérieur du « DECIDER SUR » 13 : IF Condition d'évolution THEN Etat := 14 ; Act := val ; END_IF 14 : // []





Action	Programmation (en ST)
	Action sur événement Obligatoirement à l'extérieur du « DECIDE.
¶↑Cond 13 Cpt := Cpt + 1	<pre>(* R_TRIG_0 est une instance d R_TRIG *) R_TRIG_0(CLK := Cond); IF (Etat = 13) AND R_TRIG_0.Q TH Cpt := Cpt + 1; END_IF</pre>
	Action sur événement Obligatoirement à l'extérieur du « DECIDE.
¶ ↓Cond 13 − Cpt := Cpt + 1	<pre>(* F_TRIG_0 est une instance d F_TRIG *) F_TRIG_0(CLK := Cond); IF (Etat = 13) AND F_TRIG_0.Q TH Cpt := Cpt + 1; END_IF</pre>

Action au franchissement d'une transition



Le franchissement de la transition de réceptivité « a » correspond à la l'étape 20 et à l'activation de l'étape. Nous avons donc la programmation

```
- Al'intérieur du « DECIDER SUR »

20 :

IF a THEN

Etat := 13 ;

Cpt := Cpt + 1 ;

ELSIF b THEN

Etat := 30 ;
```

END_IF

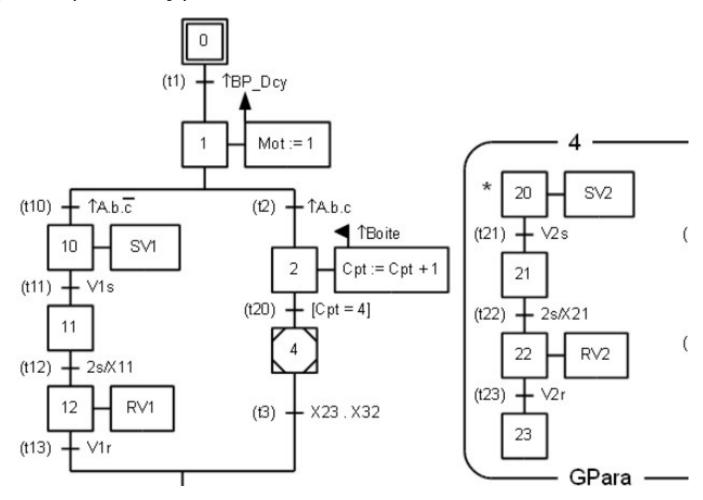




10.2.7 Exemple

Dans un premier temps, nous pouvons transformer la spécification en un ensemble de graphes pour lesquels nous n'aurons qu'une seule étape active à un instant « t ».

Spécification équivalente avec 3 graphes :



L'état du graphe principal sera représenté par la variable « Etat », la séquence {20, 21, 22, 23} sera représentée par la variable « Br1 » et la séquence {30, 31, 32} sera représentée par la variable « Br2 ». Les actions mémorisées seront programmées à l'intérieur des structures « DECIDER SUR »





Programmation de l'exemple d'application :

```
PROGRAM INIT
                                                   // Gestion des graphes
                                                   CASE Etat OF
   // Initialisation de la situation initiale
                                                     0:
   Etat := 0:
                                                        IF R_TRIG_BP_Dcy.Q
   Br1 := 0;
                                                          Etat := 1 ;
   Br2 := 0;
                                               // Action à l'activation de
END PROGRAM
                                                          Mot := TRUE ;
                                                        END IF
                                               // Sélection de séquences
PROGRAM _CYCLIC
                                                     1:
                                                        IF R_TRIG_A.Q AND b
// Détection de tous les fronts
                                                          Etat := 2 ;
   R_TRIG_BP_Dcy(CLK := BP_Dcy);
                                                        ELSIF R_TRIG_A.Q AN
   R_TRIG_A(CLK := A);
                                                          Etat := 10 ;
   R_TRIG_Boite(CLK := Boite);
                                                        END IF
   F_TRIG_B(CLK := B);
                                               // Activation de séquences
// Toutes les tempos
                                                     2:
   TON_X11(IN := (Etat = 11), PT := T#2s);
                                                        TF (Cnt = 4) THEN
                                               // Gestion de la séquence {
// Synchronisation de séquences
                                                     10:
        IF (Br1 = 23) AND (Br2 = 32) THEN
                                                        IF V1s THEN
           Etat := 3 ;
                                                          Etat := 11 ;
           Mot := TRUE ;
                                                        END IF
         END IF
                                                     11:
         // Gestion de la séquence {20, 21,
                                                        IF TON_X11.Q THEN
         22, 23}
                                                          Etat := 12;
         CASE Br1 OF
                                                        END_IF
            20:
                                                     12:
                                                        IF V1r THEN
              IF V2s THEN
                                                          Etat := 3;
                 Br1 := 21 ;
                                                        END IF
              END_IF
                                                   END_CASE
            21 :
              IF TON_X21.Q THEN
                 Br1 := 22;
                                               // Programmation des action
              END_IF
                                                   // Actions continues
                                                   SV1 := (Etat = 10) OR (I
              IF V2r THEN
                                                   RV1 := (Etat = 12) OR T(
                 Br1 := 23 ;
                                                   SV2 := (Br1 = 20);
              END_IF
                                                   RV2 := (Br1 = 22);
         END CASE
                                                   // Compteur
         // Gestion de la séquence {30, 31,
                                                   IF (Etat = 2) AND R_TRIG
         32}
                                                      Cpt := Cpt + 1;
         CASE Br2 OF
                                                   END IF
           30:
              IF V1s THEN
                                               END PROGRAM
                 Br2 := 31 ;
              END_IF
            31:
              IF V1r THEN
                 Br2 := 32;
              END IF
         END CASE
```