

PROCÉDÉ DE ROUTAGE DE DONNÉES ENTRANTES ET SORTANTES DANS UN CHIPSET NFC

La présente invention concerne un procédé de routage de données dans un jeu de puces comprenant au moins un processeur hôte et une interface d'émission/réception de données sans contact de type
5 RFID.

La présente invention concerne également un circuit d'émission/réception de données comprenant une interface d'émission/réception de données sans contact de type RFID, un contrôleur et au moins un port d'entrée/sortie
10 pour relier l'interface d'émission/réception de données à un processeur hôte.

La présente invention concerne notamment la réalisation d'un chipset NFC (Near Field Communication).

La technologie NFC est actuellement développée par
15 un consortium industriel regroupé sous le nom de Forum NFC (<http://www.nfc-forum.org>). La technologie NFC est dérivée de la technologie RFID (Radio Frequency Identification) et utilise des lecteurs NFC présentant plusieurs modes de fonctionnement, à savoir un mode
20 "lecteur" (Reader Mode), un mode "émulation de carte", et un mode "device " (appelé également mode "device-to-device" soit "dispositif à dispositif"). Dans le mode "lecteur", le lecteur NFC fonctionne comme un lecteur RFID conventionnel pour accéder en lecture ou écriture à
25 une puce RFID (carte à puce ou étiquette sans contact). Il émet un champ magnétique, envoie des données par modulation de l'amplitude du champ magnétique et reçoit des données par modulation de charge et couplage inductif. Dans le mode "émulation", décrit par le brevet
30 EP 1 327 222 au nom de la demanderesse, le lecteur NFC fonctionne de façon passive à la manière d'un transpondeur pour dialoguer avec un autre lecteur et être vu par l'autre lecteur comme une puce RFID. Le lecteur

n'émet pas ce champ magnétique, reçoit des données en démodulant un champ magnétique émis par l'autre lecteur et émet des données par modulation de l'impédance de son circuit d'antenne (modulation de charge). Dans le mode
5 "device", le lecteur doit s'apparier avec un autre lecteur se trouvant également dans le même mode de fonctionnement, et chaque lecteur se place alternativement dans un état passif (sans émission de champ) pour recevoir des données et dans un état actif
10 (avec émission de champ) pour émettre des données.

En sus de ces trois modes de fonctionnement (d'autres modes de fonctionnement pourraient être imaginés dans le futur), un lecteur NFC peut mettre en œuvre plusieurs protocoles de communication sans contact
15 et est par exemple capable d'échanger des données suivant le protocole ISO 14443-A, le protocole ISO 14443-B, le protocole ISO 15693, etc.. Chaque protocole définit une fréquence d'émission du champ magnétique, une méthode de modulation de l'amplitude du champ magnétique pour
20 émettre des données en mode actif, et une méthode de modulation de charge par couplage inductif pour émettre des données en mode passif. Un lecteur NFC est donc un dispositif multimode et multiprotocole. La demanderesse commercialise par exemple un lecteur NFC sous la
25 désignation "MicroRead".

En raison de ses capacités de communication étendues, un lecteur NFC est destiné à être intégré dans des dispositifs portatifs tels des téléphones portables ou des PDA (Assistant Numérique Personnel). On est donc
30 amené à réaliser un chipset NFC du type représenté en figure 1, c'est à dire un ensemble de puces comprenant un lecteur NFC (référéncé "NFCR1") et au moins un premier processeur hôte HP1. On entend par "processeur hôte" tout circuit intégré comprenant un microprocesseur ou un
35 microcontrôleur et qui est connecté à un port du lecteur NFC. Dans de nombreuses applications, le chipset comprend également un second processeur hôte HP2. Le premier

processeur hôte HP1 est le processeur principal du dispositif dans lequel le lecteur NFC est embarqué, tandis que le second processeur hôte HP2 est un circuit sécurisé. Le processeur hôte HP1 est par exemple le circuit de bande de base d'un téléphone mobile ("baseband" ou circuit de radiotéléphonie) et le processeur hôte HP2 est par exemple une carte SIM (c'est-à-dire le microcontrôleur présent dans une carte SIM). Les ressources du lecteur NFC sont donc mises à la disposition des deux processeurs HP1 pour leur permettre de gérer des applications sans contact. De telles applications sont illustrées sur la figure 2 qui représente un téléphone mobile 30 équipé du chipset NFC de la figure 1. On distingue :

1) des applications de type AP1 : le lecteur NFC du téléphone mobile 30 est en mode lecteur pour lire ou écrire un circuit intégré sans contact CLCT. Le téléphone mobile est dans ce cas utilisé comme un lecteur RFID. Ce type d'application peut être gratuit et consister par exemple dans la lecture de données publicitaires insérées dans un affichage publicitaire d'une aubette. L'application peut aussi être payante et consister par exemple dans la lecture d'informations réservées à des abonnés. Le programme de l'application AP1 est de préférence détenu et exécuté par le processeur HP1 si le service est gratuit ou sera de préférence détenu et exécuté par le processeur HP2 s'il est payant car il nécessite une identification de l'abonné. Ainsi, comme illustré en figure 1, une application AP1 peut être prise en charge par le processeur HP1 ou le processeur HP2.

2) des applications de type AP2 : le lecteur NFC du téléphone 30 est en mode émulation de carte pour être lu par des lecteurs RD conventionnels dans des applications de paiement ou de contrôle d'accès payant (machine de paiement, entrée de métro, etc.). Le téléphone mobile 30 est alors utilisé comme une carte à puce. Le programme de l'application AP2 est de préférence détenu et exécuté par

le processeur sécurisé HP2, comme représenté en figure 1, car l'accès au service nécessite une identification de l'abonné.

3) des applications de type AP3 : le lecteur NFC du
5 téléphone 30 est en mode "device" et dialogue avec un autre dispositif, par exemple un lecteur embarqué dans un autre téléphone mobile 31 ou dans un ordinateur 32. Ce type d'application est généralement gratuit et permet de transférer des paquets de données d'un dispositif à
10 l'autre (transfert de fichiers en point à point notamment). Le programme de l'application AP3 est de préférence détenu et exécuté par le processeur non sécurisé HP1, comme illustré en figure 1, qui dispose d'une puissance de calcul supérieure au processeur
15 sécurisé HP2 si celui-ci est un processeur de carte SIM .

Ainsi, la réalisation d'un chipset NFC nécessite de prévoir un routage des flux de données entre chacun des processeurs HP1, HP2 et le lecteur NFC (données émises
20 via le canal de transmission de données sans contact) et des flux de données entrantes (données reçues via le canal de transmission de données sans contact) entre le lecteur NFC et chacun des processeurs HP1, HP2. Cela pose un certain nombre de problèmes pratiques qui seront
compris en se référant aux figures 3A, 3B.

25 La figure 3A représente schématiquement l'architecture du lecteur NFC. Le lecteur comprend une interface d'émission/réception de données sans contact CLINT équipée d'un circuit d'antenne ACT, des interfaces de communication filaires INT1, INT2 reliées à
30 l'interface CLINT, et un contrôleur NFCC. L'interface INT1 est connectée au processeur hôte HP1 et l'interface INT2 connectée au processeur hôte HP2, l'ensemble formant un chipset NFC (désigné "CHIPSET").

35 La figure 3B représente les flux de données devant être aiguillés pour que les ressources de l'interface d'émission/réception de données sans contact CLINT puissent être utilisées par chacun des processeurs HP1,

HP2. On suppose dans un souci de simplicité que l'interface CLINT peut émettre ou recevoir des données selon trois protocoles PT1, PT2, PT3 seulement, par exemple ISO 14443-A, ISO 14443-B et ISO 15693, et
5 présente les trois modes de fonctionnement M1, M2, M3 susmentionnés (mode lecteur, mode émulation et mode "device"). On distingue ainsi quatre types différents de flux de données :

1) un flux de données sortant DT1out(Mi, PTi) issu d'un
10 point source P1 localisé dans le processeur HP1, transmis à un point de destination P3 localisé dans l'interface CLINT puis transmis par celle-ci dans un canal de transmission de données sans contact créé suivant un protocole PTi (PT1, PT2 ou PT3) et un mode de
15 fonctionnement Mi (M1, M2 ou M3),

2) un flux de données sortant DT2out(Mi, PTi) issu d'un point source P2 localisé dans le processeur HP2, transmis à un point de destination P3 localisé dans l'interface CLINT puis transmis par celle-ci via un canal de
20 transmission de données sans contact créé suivant un protocole PTi et un mode de fonctionnement Mi,

3) un flux de données entrant DT1in(Mi, PTi) reçu par l'interface CLINT via un canal de transmission de données sans contact créé suivant un protocole PTi et un mode de
25 fonctionnement Mi, puis transmis par l'interface CLINT à partir d'un point source P3 jusqu'à un point de destination P1 se trouvant dans le processeur HP1,

4) un flux de données entrant DT2in(Mi, PTi) reçu par l'interface CLINT via un canal de transmission de données
30 sans contact créé suivant un protocole PTi et un mode de fonctionnement Mi, puis transmis par l'interface CLINT à partir d'un point source P3 jusqu'à un point de destination P2 se trouvant dans le processeur HP2.

Chaque flux de données sortant pouvant être émis
35 dans trois modes de fonctionnement M1, M2, M3 et selon trois protocoles PT1, PT2, PT3 il vient que 9 configurations différentes sont possibles pour chaque

flux de données sortant (en supposant que chaque combinaison mode Mi et protocole PTi soit autorisée). Cela signifie qu'il ne suffit pas que l'un des processeurs HP1 ou HP2 envoie à l'interface CLINT les données à émettre. Le processeur doit également préciser, pour chaque chaîne de données émise, la configuration mode/protocole Mi/PTi à utiliser par l'interface CLINT pour transmettre ces données dans un canal de transmission de données sans contact.

10 Pour permettre le routage de données sortantes tout en permettant de configurer l'interface CLINT de façon appropriée, il a été proposé de prévoir un protocole de transfert de données HCI ("Host Controller Interface") de type "universel", permettant à tout type de processeur hôte de fournir à l'interface CLINT des données à émettre, tout en spécifiant la configuration à utiliser (protocole PTi et mode de fonctionnement Mi) pour transmettre les données dans le canal de communication sans contact. Un tel protocole HCI prévoit des trames de données comprenant chacune des champs d'en-tête et des champs de données. Les champs d'en-tête comprennent les informations nécessaires au contrôle de l'interface CLINT, notamment des champs spécifiant les points de départ et de destination des données, le mode de fonctionnement et le protocole à utiliser par l'interface CLINT.

Un premier problème que l'invention vise à résoudre est que le protocole HCI classique prévoit des trames de données ayant des champs d'en-tête longs et complexes, nécessitant un temps de traitement non négligeable avant le traitement des données elles-mêmes. Ce problème est appelé "overheading", ce qui signifie que des en-têtes de trames trop longues surchargent les flux de données et grèvent le temps de transmission des données. Ces champs d'en-tête de grande taille nécessitent de plus des circuits tampon (buffers) de grande taille et une puissance de traitement élevée.

Ainsi, un premier objectif de la présente invention est de prévoir un procédé de routage de données dans un chipset NFC qui soit simple à mettre en œuvre et ne nécessite pas des champs d'en-tête de grande longueur, tout en permettant le paramétrage du protocole et du mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact.

Un autre problème que l'invention vise à résoudre, distinct du premier problème, concerne le routage des données entrantes (DT1in et DT2in). Lorsque des données entrantes sont reçues, l'interface d'émission/réception de données sans contact CLINT ainsi que le contrôleur NFCC ne savent pas nécessairement quel est le processeur hôte destinataire de ces données. En conséquence, les données sont envoyées aux deux processeurs, à charge au processeur qui n'est pas concerné par les données de ne pas y répondre.

La demande WO 2004/029860 propose un procédé de routage qui consiste à utiliser, comme moyen de routage de données entrantes, le champ APDU (Application Protocol Data Unit) se trouvant dans des commandes reçues via le canal de transmission de données sans contact. Toutefois, comme indiqué en page 13 de cette demande, ce procédé nécessite que de nouveaux protocoles soient développés pour mettre en œuvre le routage, ce qui signifie que l'organe externe émettant les données dans le canal de transmission de données sans contact doit spécifier à quel organe interne (quel processeur hôte) les données sont destinées.

Or, dans de nombreuses applications, l'organe externe émettant des données n'est pas conçu pour donner des indications de routage permettant de savoir quel est le processeur destinataire de ces données. En effet le routage est un problème interne lié au fait que plusieurs processeurs d'un même chipset partagent la même interface d'émission/réception de données sans contact. Il est donc peu probable qu'un protocole de routage universel soit

intégré dans un proche avenir dans des dispositifs ne répondant pas à une norme NFC. Par exemple, un lecteur conventionnel utilisé pour du paiement ou du contrôle d'accès envoie des commandes d'authentification et/ou de vérification de code secret qui s'adressent à des cartes à puce sans contact. Au cours d'une authentification, un tel lecteur ne sait donc pas s'il s'adresse à une vraie carte sans contact ou à un chipset NFC en mode émulation de carte. Par conséquent, un tel lecteur n'est pas conçu pour émettre des paramètres permettant le routage, à l'intérieur du chipset, des données d'application qu'il envoie.

Ainsi, un autre objectif de l'invention est de prévoir un procédé permettant de déterminer, dans un chipset NFC, le processeur hôte destinataire de données reçues via un canal de transmission de données sans contact, sans devoir nécessairement analyser le contenu de ces données.

Au moins un objectif de l'invention est atteint par la prévision d'un procédé de routage de données dans un jeu de puces comprenant au moins deux processeurs hôtes et une interface d'émission/réception de données sans contact de type RFID configurable selon plusieurs modes de fonctionnement et selon plusieurs protocoles de communication sans contact, le procédé comprenant une étape de routage, vers au moins l'un des processeurs hôtes, de données reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, procédé dans lequel l'étape de routage comprend une étape préalable de détermination d'un point de destination des données dans un processeur hôte en utilisant comme critères de détermination du point de destination le mode de fonctionnement et le protocole de communication sans contact utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission

de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend les étapes consistant à préenregistrer dans une table de routage des chemins de données comprenant chacun un
5 identifiant d'un point de destination, un paramètre de mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact, et,
10 lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au moins un point de destination des données en recherchant dans la table de routage un chemin de données ayant un
15 paramètre de mode de fonctionnement et un paramètre de protocole de communication sans contact correspondant aux paramètres de mode de fonctionnement et de protocole de communication sans contact utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer
20 le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend les étapes consistant à : en réponse à une commande d'ouverture de chemin de données émise par un point
25 source localisé dans le processeur hôte, et désignant un point de destination localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact, définir un chemin de données reliant le point source au point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage et en enregistrant dans une table de
30 routage le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant au moins un identifiant du point source et un identifiant du point de destination ; envoyer au point de destination des données fournies par le point source en les encapsulant dans une trame ayant
35 un champ d'en-tête de taille réduite comprenant le numéro de canal de routage ; et sur réception de données

encapsulées dans une trame ayant un champ d'en-tête comprenant le numéro de canal de routage, rechercher un point de destination des données dans la table de routage en utilisant le numéro de canal de routage en tant
5 qu'index de sélection du point de destination.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend les étapes consistant à : en réponse à une commande d'ouverture de chemin de données émise par un point source localisé dans le processeur hôte et désignant un
10 point de destination localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact, ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage et en enregistrant dans la table de
15 routage le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant un paramètre de mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact, et configurer l'interface
20 d'émission/réception de données sans contact pour qu'elle émette des données dans un canal de transmission de données sans contact en utilisant les paramètres de mode de fonctionnement et de protocole de communication sans contact figurant dans la table de routage pour le chemin
25 de données par l'intermédiaire duquel les données à émettre ont été reçues.

Selon un mode de réalisation, la table de routage est également utilisée pour ouvrir un chemin de données entre deux processeurs hôtes.

30 Selon un mode de réalisation, le procédé comprend une étape de prévision de commandes de création de chemins de données comprenant des paramètres de routage et des paramètres de configuration de l'interface d'émission/réception de données sans contact à
35 enregistrer dans la table de routage.

Selon un mode de réalisation, la table de routage est remplie ou vidée de façon dynamique lorsque des

chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte sont créés ou fermés.

Selon un mode de réalisation, le procédé comprend une étape de préenregistrement dans la table de routage de chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte.

Selon un mode de réalisation, des points sources ou des points de destination enregistrés dans la table de routage sont des services exécutés par un processeur hôte.

Selon un mode de réalisation, les paramètres de routage mémorisés dans la table de routage comprennent également un identifiant d'un point de notification devant recevoir copie des données envoyées au point de destination.

Selon un mode de réalisation, le procédé est mis en oeuvre dans un jeu de puces dans lequel un processeur hôte est un circuit sécurisé tel un circuit intégré de carte SIM.

L'invention concerne également un dispositif d'émission/réception de données comprenant une interface d'émission/réception de données sans contact de type RFID configurable selon plusieurs modes de fonctionnement et selon plusieurs protocoles de communication sans contact, un contrôleur et au moins deux ports d'entrée/sortie pour relier l'interface d'émission/réception de données sans contact à au moins deux processeurs hôtes, dans lequel le contrôleur est configuré pour, lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au moins un point de destination des données dans un processeur hôte en utilisant comme critères de détermination du point de destination le mode de fonctionnement et le protocole de communication sans contact utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission

de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour : préenregistrer dans une table de routage des chemins de données ayant un point source localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact, et pour chacun de ces chemins de données, au moins un identifiant d'un point de destination, un paramètre de mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact, et, lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au moins un point de destination des données en recherchant dans la table de routage un chemin de données ayant un paramètre de mode de fonctionnement et un paramètre de protocole de communication sans contact correspondant aux paramètres de mode de fonctionnement et de protocole de communication sans contact utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour : en réponse à une commande d'ouverture de chemin de données émise par un point source localisé dans le processeur hôte et désignant un point de destination localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact, ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage et en enregistrant dans une table de routage le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant au moins un identifiant du point source et un identifiant du point de destination, et, sur réception de données encapsulées dans une trame ayant un champ d'en-tête comprenant le numéro de canal de routage, rechercher un

point de destination des données dans la table de routage en utilisant le numéro de canal de routage en tant qu'index de sélection du point de destination.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour, en réponse à une commande d'ouverture de chemin de données émise par un point source localisé dans un processeur hôte et désignant un point de destination localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact, ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage et en enregistrant dans la table de routage le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant un paramètre de mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact, et l'interface d'émission/réception de données sans contact est configurée pour émettre des données dans un canal de transmission de données sans contact en utilisant les paramètres de mode de fonctionnement et de protocole de communication sans contact figurant dans la table de routage pour le chemin de données par l'intermédiaire duquel les données à émettre ont été reçues.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur utilise également la table de routage pour ouvrir un chemin de données entre deux processeurs hôtes

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour décoder des commandes de création de chemins de données comprenant des paramètres de routage et des paramètres de configuration de l'interface d'émission/réception de données sans contact, et pour enregistrer dans la table de routage les paramètres de routage et de configuration présents dans les commandes.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour remplir ou vider de façon dynamique la table de routage lorsque des chemins de données ayant un

point source localisé dans un processeur hôte sont créés ou fermés.

Selon un mode de réalisation, le contrôleur est configuré pour préenregistrer dans la table de routage des chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte.

Selon un mode de réalisation, des points sources ou des points de destination enregistrés dans la table de routage sont des services exécutés par un processeur hôte.

Selon un mode de réalisation, les paramètres de routage mémorisés dans la table de routage comprennent également un identifiant d'un point de notification devant recevoir copie des données envoyées au point de destination.

Ces objets, caractéristiques et avantages ainsi que d'autres de la présente invention seront exposés plus en détail dans la description suivante du procédé de l'invention, faite à titre non limitatif en relation avec les figures jointes parmi lesquelles :

- la figure 1 précédemment décrite représente sous forme de bloc une architecture classique de chipset NFC, et des circuits sans contact avec lesquels le chipset NFC peut dialoguer,
- la figure 2 précédemment décrite illustre diverses applications d'un chipset NFC intégré dans un téléphone mobile,
- la figure 3A précédemment décrite représente sous forme de bloc l'architecture classique d'un lecteur NFC présent dans le chipset NFC de la figure 1,
- la figure 3B précédemment décrite représente des flux de données traversant le chipset NFC et correspondant à différentes applications,
- la figure 4 illustre de façon schématique la mise en œuvre du procédé de routage selon l'invention dans un chipset NFC,

- la figure 5 représente un exemple d'architecture matérielle d'un lecteur NFC présent dans le chipset de la figure 4, et

- la figure 6 représente un exemple d'architecture
5 logicielle du lecteur NFC de la figure 5.

Premier aspect de l'invention : un procédé de routage de données basé sur l'utilisation d'une table de routage

La figure 4 illustre de façon schématique la mise
10 en œuvre du procédé de routage selon l'invention. Le procédé est mis en œuvre dans un chipset NFC comprenant un lecteur NFC référencé "NFCR2" et des processeurs hôtes HP1, HP2 déjà décrits plus haut. Le lecteur NFCR2 comprend les mêmes organes que le lecteur NFCR1 décrit
15 plus haut, notamment un contrôleur NFCC et une interface d'émission/réception de données sans contact CLINT équipée d'un circuit d'antenne ACT. Dans un souci de simplicité, on suppose que l'interface CLINT ne peut émettre ou recevoir des données que selon trois
20 protocoles PTi, à savoir le protocole PT1 (ISO 14443-A ou "ISOA"), le protocole PT2 (ISO 14443-B ou "ISOB") et le protocole PT3 (ISO 15693 ou "ISO15"). Elle présente par ailleurs les trois modes de fonctionnement Mi susmentionnés, à savoir M1 (Mode "lecteur"), M2 (mode
25 "émulation de carte") et M3 (mode "device").

Des points source ou destination d'un flux de données dans le chipset sont désignés P1 (point localisé dans le processeur hôte HP1), P2 (point localisé dans le processeur hôte HP2) et P3 (point localisé dans
30 l'interface sans contact CLINT).

Selon l'invention, le contrôleur NFCC du lecteur NFC est utilisé en tant qu'administrateur d'un protocole HCI (Host Computer Interface) qui présente les caractéristiques suivantes :

35 - l'utilisation d'une table de routage RT dans laquelle sont enregistrés des chemins de données, chaque chemin de

données étant identifiées par un numéro de canal de routage CHANi,

- l'utilisation de commandes CMD permettant la gestion des chemins de données (canaux de routage), notamment des
5 commandes d'ouverture et de fermeture de chemins de données, et

- l'utilisation de trames de données DF comprenant un champ d'en-tête de longueur réduite et un champ de données (DATA), le champ d'en-tête comportant un numéro
10 de canal de routage CHANi.

Les chemins de données enregistrés dans la table de routage sont différenciés les uns des autres au moins par les paramètres suivant :

15 CHANi; IDsp ; IDdp, Mi, PTi

CHANi étant le numéro de canal de routage attribué au chemin de données, IDsp un identifiant du point source du chemin de données, IDdp un identifiant du point
20 destination du chemin de données, Mi et PTi étant le mode de fonctionnement et le protocole de communication sans contact utilisés par l'interface CLINT pour émettre ou recevoir des données via un canal de transmission de données sans contact.

25 Des exemples de commandes de routage ainsi que des exemples de trames de données sont décrits en Annexe 1 qui fait partie intégrante de la description. Toutes les commandes pouvant être prévues ne seront pas décrites ici, dans un souci de simplicité. L'Annexe 1 décrit des
30 commandes essentielles de création de route, de modification de route et de suppression de route, et les réponses à de telles commandes (messages de confirmation ou d'erreur). L'Annexe 1 décrit également le format des trames de données DF, qui présente avantageusement un
35 champ d'en-tête de taille réduite ne comprenant que 8 bits.

Les commandes d'ouverture, de fermeture ou de modification d'un chemin de données sont émises par l'un des processeurs hôtes HP1, HP2 ou par l'interface CLINT et sont traitées par le contrôleur NFCC. Ces commandes
5 spécifient le mode de fonctionnement Mi et le protocole PTi de l'interface CLINT pour le chemin de données concerné. Si l'ouverture d'un chemin de données est demandée par l'un des processeurs hôtes HP1 ou HP2, le mode Mi et le protocole PTi figurant dans la commande
10 sont utilisés par le contrôleur NFCC pour configurer l'interface CLINT en ce qui concerne le canal de communication sans contact que l'interface CLINT doit créer pour émettre les données qui seront reçues via le chemin de données. Si l'ouverture d'un chemin de données
15 est demandée par l'interface CLINT, le mode de fonctionnement Mi et le protocole PTi spécifiés dans la commande émise par l'interface CLINT sont informatifs et précisent les conditions de mode de fonctionnement et de protocole dans lesquelles l'interface CLINT a reçu les
20 données qu'elle veut transmettre dans le chemin de données.

La création proprement dite d'un chemin de données est assurée par le contrôleur NFCC en tant qu'administrateur HCI ("HCI ADMIN"). Lorsqu'une commande
25 de création d'un chemin de données est reçue (commande "Création d'une route") et est recevable, le contrôleur NFCC attribue à la route un numéro de canal de routage CHANi, puis inscrit dans la table de routage RT les paramètres IDsp, IDdp, Mi, PTi indiqués dans la commande,
30 et envoie ensuite un message de confirmation à l'entité ayant émis la commande.

Un exemple de table de routage créée par le contrôleur NFCC est décrit par le tableau 1 en Annexe 2, qui fait partie intégrante de la description. Cette table
35 de routage est créée après réception d'une série de commandes d'ouverture de route ayant des points sources localisés dans l'un des processeurs HP1 ou HP2 (soit un

point source P1 ou P2). Optionnellement, le contrôleur peut définir un point destinataire secondaire destiné à recevoir copie des données circulant dans le chemin de données. Le destinataire secondaire ou point de notification est déterminé par le contrôleur à partir d'une table de notification (non représentée sur les figures) qui lui indique les chemins de données pour lesquels les données doivent être notifiées à l'autre processeur hôte. Bien que présentée de façon statique dans le tableau 1, la table de routage est dynamique et est mise à jour en temps réel en fonction des commandes de création, de modification ou de suppression reçues par le contrôleur NFCC.

Dans une variante de réalisation, la table de routage est statique et a été préenregistrée par le contrôleur NFCC, par exemple à la demande de l'un des processeurs hôtes et à la mise sous tension du chipset. Le tableau 2 en Annexe 2 décrit un exemple de table de routage préenregistrée ayant comme points sources les points P1 ou P2 localisés dans les processeurs hôtes HP1, HP2. Le numéro de canal CHAN_i peut également être préenregistré dans la table pour chaque configuration de routage envisageable. Dans une telle table préenregistrée, un champ "occupé" est prévu dans chaque ligne de la table (une ligne correspondant à un canal de routage). Le contrôleur NFCC inscrit la valeur "1" dans le champ "occupé" lorsqu'il ouvre le chemin de données correspondant, et inscrit la valeur "0" en réponse à une commande de suppression du chemin de données.

La transmission des données reçues dans les trames de données est également sous le contrôle du contrôleur NFCC, qui se réfère à la table de routage pour déterminer les points de destination de ces données. Avantageusement, comme cela apparaît dans le format des trames de données décrites en Annexe 1, il n'est pas nécessaire que le point source qui envoie les données au processeur spécifie tous les paramètres du canal de

routage utilisé : le champ d'en-tête de la trame de données comprend simplement des bits de paramétrage T et L et 6 bits de numéro de canal (permettant de router simultanément 63 chemins de données, le canal "0" étant
5 réservé à l'administration du protocole HCI).

Ainsi, sur réception d'une trame de données, le contrôleur NFCC renvoie les données au point de destination désigné dans la table de routage, en utilisant le numéro de canal en tant qu'index pour
10 trouver ce point de destination dans la table de routage (ainsi qu'éventuellement le point de notification). Si le point de destination est le point P3 (interface CLINT), le contrôleur NFCC assure le paramétrage de l'interface CLINT pour que celle-ci envoie les données dans un canal
15 de transmission de données sans contact conforme aux informations de protocole sans contact PTi et de mode de fonctionnement Mi figurant dans la table de routage. Dans une variante de réalisation, l'interface CLINT assure elle-même son paramétrage en lisant la table de routage
20 lorsque des données sont reçues dans une trame de données (ce qui nécessite qu'une partie des attributions du contrôleur NFCC soit transférée dans l'interface CLINT).

Ainsi, un autre avantage de la présente invention est que la table de routage permet le paramétrage de
25 l'interface CLINT sans qu'il soit nécessaire d'inclure les paramètres de mode de fonctionnement Mi et de protocole de communication sans contact PTi dans les entêtes des trames de données. La table de routage selon l'invention n'est donc pas une simple table de routage au
30 sens conventionnel du terme, mais forme également une table de paramétrage.

Le tableau 3 en Annexe 2 décrit un exemple de table de routage dynamique comprenant des chemins de données créés à la demande de l'interface CLINT (ayant P3 comme
35 point source). Comme on l'a indiqué au préambule, le problème que pose le routage de données entrantes (données reçues via un canal de communication sans

contact) est que l'interface CLINT ainsi que le contrôleur NFCC ne savent pas nécessairement quel est le processeur hôte destinataire de ces données. En conséquence, la table de routage créée ici par le
5 contrôleur NFCC à la demande de l'interface CLINT indique que les données doivent être envoyées aux deux points de destination P1, P2 localisés dans les deux processeurs hôtes HP1, HP2, à charge au processeur hôte qui n'est pas concerné par les données de ne pas y répondre et de
10 laisser l'autre processeur hôte envoyer à l'interface CLINT des données de réponse.

Il sera noté ici que les chemins de données créés à la demande de l'un des processeurs hôtes HP1, HP2 ou à la demande de l'interface CLINT sont de préférence
15 bidirectionnels. Ainsi, par exemple, un fois qu'un chemin de données a été créé par un point P1 localisé dans le processeur HP1, pour émettre des données dans un canal de communication sans contact défini par le paramètre de mode M2 et le protocole PT2, toutes les données reçues
20 par l'interface CLINT dans le mode M2 et suivant le protocole PT2 seront envoyées dans ce chemin de données et seront donc reçues par le point P1. L'homme de l'art notera également que la prévision de chemins de données bidirectionnels impose une gestion des conflits
25 éventuels, en interdisant que deux chemins bidirectionnels ayant des points source et/ou destination différents utilisent les mêmes paramètres de mode Mi et de protocole PTi pour l'interface CLINT. Par exemple, la table de routage décrite par le tableau 1 représente des
30 chemins de données qui ne peuvent coexister (par exemple canal 1 et canal 9, ces chemins de données n'étant décrits dans le même tableau qu'à titre illustratif).

**Second aspect de l'invention : routage des données entrantes en fonction des paramètres de mode et de
35 protocole de l'interface sans contact**

La présente invention se base ici sur deux constatations :

1) les processeurs hôtes présents dans un chipset NFC sont "spécialisés" dans certaines applications ou types d'application en raison de leur nature (sécurisé ou non, processeur de carte SIM ou processeur Baseband), de leur
5 puissance de traitement et des organes de traitement qu'ils comportent,

2) parmi les diverses applications qu'un chipset NFC peut être amené à gérer, chaque application ou type d'application correspond généralement à un mode de
10 fonctionnement déterminé de l'interface d'émission/réception de données sans contact CLINT et à un protocole de communication sans contact déterminé (PT1, PT2, PT3...).

En conséquence, une combinaison d'un mode de
15 fonctionnement Mi de l'interface CLINT et d'un protocole PTi peut correspondre à un type d'application qui est destiné à être géré par un processeur hôte particulier. Cela apparaît sur la figure 1 où l'on voit que des applications sécurisées AP2 en mode émulation sont
20 généralement gérées par une carte SIM (processeur HP2), alors que des applications non sécurisées du type AP3 (par exemple transfert de fichier en point à point) sont préférentiellement gérées par le processeur Baseband en raison de sa puissance de traitement plus élevé et de
25 l'absence de sécurisation du transfert. Par ailleurs, les applications sécurisées en mode émulation reposent généralement sur les protocoles ISOA et ISOB, tandis que le mode ISO 13693, offrant une plus grande distance de communication, est préférentiellement destiné à des
30 applications non sécurisées générées par le processeur hôte HP1 et non par le processeur HP2 si celui-ci est une carte SIM.

Ainsi, selon l'invention, on prédéfinit des règles de routage de données entrantes en fonction du mode de
35 fonctionnement Mi de l'interface CLINT et du protocole de communication sans contact PTi suivant lequel les données sont reçues. Les règles de routage prédéterminées sont

par exemple les suivantes (exemples donnés à titre non limitatif) :

- 5 - quand l'interface CLINT reçoit des données en mode lecteur ISO A, les données sont envoyées prioritairement au processeur hôte HP1 et sont notifiées au processeur hôte HP2,
- 10 - quand l'interface CLINT reçoit des données en mode lecteur ISO B, les données sont envoyées prioritairement au processeur hôte HP1 et sont notifiées au processeur hôte HP2,
- quand l'interface CLINT reçoit des données en mode lecteur ISO 15693, les données sont envoyées prioritairement au processeur hôte HP2 et ne sont pas notifiées au processeur hôte HP1,
- 15 - quand l'interface CLINT reçoit des données en mode émulation carte ISO A, les données sont envoyées prioritairement au processeur hôte HP2 et ne sont pas notifiées au processeur hôte HP1,
- quand l'interface CLINT reçoit des données en mode 20 émulation carte ISO B vers processeur hôte HP1, les données sont envoyées prioritairement au processeur hôte HP1 et ne sont pas notifiées au processeur hôte HP2,
- quand l'interface CLINT reçoit des données en mode émulation carte ISO 15693, les données sont seulement 25 notifiées au processeur hôte HP2 et ne sont ni envoyées ni notifiées au processeur hôte HP1,
- quand l'interface CLINT reçoit des données en mode "device" ISO A (appariement géré par le processeur hôte HP1), les données sont envoyées prioritairement au 30 processeur hôte HP1 et sont notifiées au processeur hôte HP2,
- quand l'interface CLINT reçoit des données en mode "device" ISO B, les données sont bloquées (aucune action),
- 35 - quand l'interface CLINT reçoit des données en mode "device" ISO 15693 (appariement géré par le processeur hôte HP1), les données sont envoyées prioritairement au

processeur hôte HP1 et sont notifiées au processeur hôte HP2.

Cet ensemble de règles permet de définir une table de routage des données entrantes, telle que décrite par le tableau 4 en Annexe 2. Cette table de routage est
5 statique et est préenregistrée par le contrôleur NFCC, par exemple à la demande du processeur sécurisé HP2 et à la mise sous tension du chipset NFC. Cette table est bien entendu susceptible de modification en temps réel.

10 L'homme de l'art notera que le second aspect de l'invention est indépendant du premier, dans la mesure où le routage des données entrantes suivant le procédé qui vient d'être décrit peut être mis en œuvre en utilisant un protocole HCI classique, c'est-à-dire sans utilisation
15 d'une table de routage et de trames de données ayant un champ d'en-tête de longueur réduite.

Exemple d'architecture matérielle et logicielle du lecteur NFC permettant de mettre en œuvre le procédé selon l'invention

20 La figure 5 représente un exemple d'architecture matérielle du lecteur NCFR2 de la figure 4. Le lecteur comprend :

- le contrôleur NFCC et l'interface CLINT déjà décrits,
- un plan mémoire comprenant une mémoire programme MEM1 de type ROM (mémoire morte), une mémoire de données MEM2 de type RAM (mémoire vive), et une mémoire effaçable et programmable électriquement MEM3 de type EEPROM dans laquelle la table de routage RT est enregistrée,
- un circuit d'authentification et de correction d'erreur
30 AUTHCT comprenant des algorithmes DES et ECC (Error Correction Code),
- un port de connexion INT1 de type UART (Universal Asynchronous Receiving Transmitting), auquel le processeur hôte HP1 est ici connecté,
- 35 - un port de connexion INT2 de type ISO7816 auquel le processeur hôte HP2 est ici connecté (le processeur HP2 étant supposé ici être une carte SIM),

- un port de connexion INT3 de type SWP (Single Wire Protocol) permettant de connecter un troisième processeur hôte, par exemple une autre carte sécurisée,
- un bus de données DTB et un bus d'adresse ADB reliant le plan mémoire, le contrôleur NFCC, l'interface CLINT et les ports INT1, INT2, INT3, et
- un bus de contrôle CTB permettant au contrôleur NFCC de contrôler et d'accéder à ces divers éléments en lecture et/ou écriture.

10 L'interface CLINT et les ports INT1, INT2, INT3 comportent chacun un tampon d'entrée BUF1 à entrée parallèle et un tampon de sortie BUF2 à sortie parallèle accessible en écriture, respectivement en lecture, via le bus de données et le bus d'adresse. L'échange de données formant les commandes de routage ou les trames de données entre les processeurs hôtes HP1, HP2 et le contrôleur NFCC ou l'interface CLINT s'effectue ainsi par blocs de données de la taille des tampon BUF1, BUF2, et est cadencé par le contrôleur NFCC.

20 La figure 6 représente un exemple d'architecture logicielle du lecteur NFCR2 et des processeurs hôtes HP1, HP2. Cette architecture logicielle comprend, pour chaque élément du chipset, plusieurs couches logicielles allant du niveau le plus bas (couche liaison de données) au niveau le plus haut (couche application). La représentation qui est faite de ces couches logicielles en figure 6 est simplifiée par rapport à l'architecture logicielle réelle d'un chipset NFC selon l'invention mais est suffisante pour l'homme de l'art souhaitant réaliser l'invention de la manière proposée ici.

Chaque processeur hôte HP1, HP2 comprend au moins quatre couches logicielles, dans un ordre de niveau croissant :

- une couche de plus bas niveau HWML (Hardware Management Layer) qui gère le fonctionnement des éléments matériels (hardware) permettant aux processeurs hôtes d'échanger des données avec le contrôleur NFCC. Il s'agit par

exemple de la couche de gestion de l'interface UART pour le processeur HP1 et de la couche de gestion de l'interface ISO7816 pour le processeur HP2.

5 - une couche INTPL (Interface Protocol Layer) qui gère le protocole des ports de communication INT1, INT1, INT3. Il s'agit par exemple de la couche de gestion du protocole UART pour le processeur HP1 et de la couche de gestion du protocole ISO7816 pour le processeur HP2.

10 - une couche HCIL (HCI Layer) qui gère le protocole HCI selon l'invention, c'est-à-dire qui gère la création d'un canal de communication en générant les commandes décrites plus haut et en Annexel et en traitant les messages de réponse à de telles commandes. Cette couche repose sur les couches INTPL et HWML qui sont quasi transparentes
15 pour elle.

- une couche APL (Application Layer) de haut niveau qui gère les applications RFID telles que celles représentées en figures 2 et 4 (lecture d'une carte à puce ou d'une étiquette électronique, émulation d'une carte à puce, dialogue en mode "device-to-device" avec un processeur externe pour échanger des fichiers, etc..). Cette couche
20 peut comprendre plusieurs programmes application, chacun étant sécurisé ou non (selon les ressources internes du processeur) et chacun utilisant tel type de protocole PTi et tel mode de fonctionnement Mi de l'interface CLINT. Ainsi, cette couche de haut niveau repose sur les couches HWML, INTPL et la couche HCIL selon l'invention, qui sont quasi transparentes pour elle. La rapidité du transfert des données à travers les chemins de données créés grâce
25 à la couche HCIL selon l'invention entraîne avantageusement un accroissement sensible des performances de la couche application APL.
30

Selon un autre aspect avantageux de l'invention, les points source ou destination P1 et P2 localisés dans
35 les processeurs hôtes sont des "services" (des applications déterminées). Ces services peuvent demander au contrôleur NFCC, chacun indépendamment de l'autre, de

créer des chemins de données pour utiliser simultanément l'interface CLINT (sous réserve de collision de modes et de protocoles, comme indiqué plus haut). Ainsi, cette architecture logicielle permet de mettre en oeuvre un service en tant que points source ou destination d'un chemin de données, et permet la création simultanée de plusieurs chemins de données entre deux entités, par exemple entre deux processeurs hôtes ou entre un processeur hôte et l'interface d'émission/réception de données sans contact.

De façon sensiblement similaire, le contrôleur NFCC comporte les couches logicielles suivantes :

- deux couches HWML1 et INTPL du même type que les couches HWML et INTPL présentes dans les processeurs hôtes. Dans un souci de simplification du schéma, ces couches sont représentées dans le processeur NFCC mais sont en réalité localisées dans les ports INT1 et INT2, qui sont considérés comme faisant partie du contrôleur, ainsi que les bus ADB, DTB, CTB. En effet le traitement des protocoles UART et 7816 est assuré ici dans les ports INT1, INT2, qui mettent à la disposition du contrôleur leurs tampons d'entrée et de sortie BUF1, BUF2 via les bus ADB, DTB, CTB.

- une autre couche de bas niveau HWML2 qui permet au contrôleur d'écrire les tampons BUF1 et de lire les tampons BUF2, via les bus ADB, DTB, CTB, en décomposant les trames de données ou les commandes en blocs de données de même taille que les tampons.

- une couche HCI-ADMIN-L ou couche d'administration du protocole HCI, qui dialogue avec les couches HCIL des processeurs hôtes HP1, HP2 en tant qu'administrateur du routage. Ainsi cette couche exécute les tâches d'attribution de chemins de données décrites plus haut, et accède à la table de routage RT en lecture et en écriture via la couche de bas niveau HWML2.

- une couche CLINTCL (Contactless Interface Control Layer) qui gère l'interface CLINT et qui indique à cette

dernière le mode Mi dans lequel elle doit se placer et le protocole PTi à utiliser pour émettre des données dans un canal de communication sans contact. A cet effet, la couche CLINTCL exploite les paramètres PTi et Mi présents dans la table de routage. Plus particulièrement, la
5 couche HCI-ADMIN-L écrit ces paramètres dans la table de routage en réponse à des commandes d'ouverture de chemins de données, tandis que la couche CLINTCL recherche ces paramètres dans la table en utilisant comme index le
10 numéro de canal des trames de données envoyées par les processeurs hôtes HP1, HP2. Cette couche contrôle également l'interface CLINT en mode réception de données sans contact et lui demande cycliquement d'effectuer un balayage des modes (mode lecteur, mode émulation et mode
15 "device") et, dans chaque mode, de rechercher des données entrantes. Cela signifie que l'interface CLINT émet à intervalles réguliers un champ magnétique pour interroger d'éventuelles cartes ou étiquettes sans contact (ou autres objets portatifs fonctionnant sans contact) qui
20 pourraient être présentes dans son champ d'interrogation. L'interface CLINT se place également à intervalles réguliers dans un mode d'écoute (mode "émulation") pour détecter si un lecteur en mode actif envoie des messages d'interrogation.

25 - une couche optionnelle APL qui peut gérer elle-même des applications, à l'instar des processeurs hôtes. En effet, bien que cela n'ait pas été décrit jusqu'à présent pour rester dans l'objet de l'invention, des applications peuvent également être prises en charge par le lecteur
30 NFC lui-même. Dans ce cas, la communication de données entre le contrôleur NFCC et l'interface CLINT peut être faite en passant par le canal de communication HCI selon l'invention, si l'interface CLINT est équipée de la couche INTPL, ce qui est le cas dans le mode de
35 réalisation représenté en figure 6.

Enfin, l'interface CLINT comporte les couches logicielles suivantes :

- du côté du contrôleur NFCC, une couche de bas niveau HWML équivalente à la couche HWML2 du contrôleur NFCC, pour gérer les tampons de données BUF1, BUF2 via les bus ADB, DTB, CTB.

5 - une couche HCIL (comme indiqué ci-dessus) qui rend l'interface CLINT compatible avec le protocole HCI selon l'invention et offre de plus grandes possibilités d'implémentation de l'invention (notamment le fait que l'interface CLINT génère elle-même les trames de données
10 pour envoyer aux processeurs hôtes des données reçues via un canal de communication sans contact).

- du coté du circuit d'antenne ACT, des couches CLPTL (Contactless Protocol Layer) et MCL (Mode Control Layer) qui assurent le contrôle ou le traitement des signaux
15 électriques appliqués au circuit d'antenne ACT ou reçus par celui-ci, pour la mise en œuvre des modes de fonctionnement M1, M2, M3 et des protocoles PT1, PT2, PT3.

- entre les couches situées du coté du contrôleur et les
20 couches situées du coté du circuit d'antenne, une couche centrale de haut niveau HLSL (High Level Service Layer) qui permet de définir dans l'interface CLINT plusieurs points source ou destination P3 pour créer plusieurs chemins de données avec des points P1, P2 multiples dans
25 les couches application APL des processeurs hôtes HP1, HP2. Bien entendu, cette architecture de haut niveau est optionnelle et des points multiples P3 localisés virtuellement dans l'interface CLINT peuvent être gérés par le contrôleur NFCC.

30 Il apparaîtra clairement à l'homme de l'art que la présente invention est susceptible de diverses variantes de réalisation, tant en ce qui concerne le format des commandes, décrites ici uniquement à titre d'exemple (notamment le bit "T" peut être supprimé pour obtenir 124
35 canaux de routage au lieu de 64 tout en conservant un champ d'en-tête de 8 bits), le format de la table de

roulage et la gestion dynamique ou statique, ou les deux à la fois, de la table de roulage.

Annexe 1 faisant partie intégrante de la description

5

A/ Exemples de commandes de roulage

Format général

Taille	En-tête			Paramètres
	1 bit	1 bit	6 bits	2 ou 3 octets
Signifie ou contient	T	L	CCMD	Selon commande
Valeur	1	0-1	0-31	

10

T = Type ;

T = 1 pour une commande ou une réponse à une commande

L = longueur du champ "paramètres" : 2 octets si L = 0 ou 3 octets si L = 1

15 CCMD = code de la commande ou du message

Exemples de commandes et de messages de réponse:

Commande "Création d'une Route":

20

Taille	En-tête			Paramètres			
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	1 octet	4 bits	4 bits
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	IDdp	Mi	PTi
Valeur	1	1	VAL1	0-255	0-255	0-15	0-15

VAL1 = valeur du code de la commande

IDsp = Identifiant du point source de la commande

IDdp = Identifiant du point de destination de la route

25 Mi = mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact (M1, M2 ou M3)

PTi = protocole de communication sans contact (PT1, PT2 ou PT3)

Message "Création Route OK"

Taille	En-tête			Paramètres		
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	6 bits	2 bits
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	CHANi	RFU
Valeur	1	0	VAL2	0-255	0-63	0-3

VAL2 = valeur du code de la réponse

5 IDsp = Identifiant du point source de la commande

CHANi = Numéro de la route attribuée (Numéro de Canal)

RFU = Réserve pour utilisation future

Message "Erreur de Création Route"

10

Taille	En-tête			Paramètres	
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	1 octet
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	IDdp
Valeur	1	0	VAL3	0-255	0-255

VAL3 = valeur du code du message

IDsp = Identifiant du point source de la commande

IDdp = Identifiant du point de destination de la route

15 Mi = mode de fonctionnement de l'interface d'émission/réception de données sans contact (M1, M2 ou M3)

PTi = protocole de communication sans contact (PT1, PT2 ou PT3)

Commande "Modification de Route" ou "Suppression de Route"

20

Taille	En-tête			Paramètres				
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	6 bits	2 bits	4 bits	4 bits
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	CHANi	RFU	Mi	PTi
Valeur	1	1	VAL4 ou VAL5	0-255	0-63	0-3	0-15	0-15

VAL4 ou VAL5 = valeur du code de chaque commande

IDsp = Identifiant du point source de la commande

CHANi = Numéro de la route à modifier ou supprimer

RFU = Réserve pour utilisation future

Mi = mode de fonctionnement de l'interface émission/réception de données sans contact (M1, M2 ou M3)

- 5 PTi = protocole de communication sans contact (PT1, PT2 ou PT3)

Messages "Modification de Route OK " ou "Suppression de Route OK"

Taille	En-tête			Paramètres		
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	6 bits	2 bits
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	CHANi	RFU
Valeur	1	0	VAL6 ou VAL7	0-255	0-63	0-3

- 10 VAL6 ou VAL 7 = valeur du code de chaque message
 IDsp = Identifiant du point source de la commande
 CHANi = Numéro de la route modifiée ou supprimée
 RFU = Réserve pour utilisation future

- 15 **Messages "Erreur de Modification de Route" ou
 "Erreur de Suppression de Route"**

Taille	En-tête			Paramètres		
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	6 bits	2 bits
Signifie ou contient	T	L	CCMD	IDsp	CHANi	RFU
Valeur	1	0	VAL8 ou VAL9	0-255	0-63	0-3

- VAL8 ou VAL 9 = valeur du code de chaque message
 20 IDsp = Identifiant du point source de la commande
 CHANi = Numéro de la route concernée
 RFU = Réserve pour utilisation future

B/ Exemples de trames de données

T = 0 pour une trame de données ou une réponse à une trame de données

5 L = 0 si trame de 256 octets de données

L = 1 si trame de 64 Koctets de données

DL = Longueur des données en octets

DATA = Données d'application

CHANi = numéro de canal de routage

10

Trame de 255 octets de données

Taille	En-tête				0 à 255 octets
	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet	
Signifie ou contient	T	L	CHANi	DL	DATA
Valeur	0	0	0-63	255	

15 **Trame de 64K octets de données**

Taille	En-tête				0 à 65535 octets
	1 bit	1 bit	6 bits	2 octets	
Signifie ou contient	T	L	CHANi	DL	DATA
Valeur	0	1	0-63	65535	

Message "Accusé de réception sans erreur"

Taille	1 bit	1 bit	6 bits
Signifie ou contient	T	Pas d'erreur	CHANi
Valeur	0	0	0-63

20

Message "Erreur de réception"

Taille	1 bit	1 bit	6 bits	1 octet
Signifie ou contient	T	Erreur	CHANi	Code de l'erreur
Valeur	0	1	0-63	0-255

Annexe 2 faisant partie intégrante de la description - Exemples de tables de routage

Tableau 1 : Exemple de table de routage dynamique avec des points sources localisés dans HP1 ou HP2

CHANI	IDsp	PTi	Mi	IDdp		Commentaires
				Envoyer	Notifier	
1	ID (P1)	PT1	M1	ID (P3)	ID (P2)	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISOA
2	ID (P1)	PT2	M1	ID (P3)	-	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISOB
3	ID (P1)	PT3	M1	ID (P3)	-	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISO15
4	ID (P1)	PT1	M3	ID (P3)	ID (P2)	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISOA
5	ID (P1)	PT2	M3	ID (P3)	-	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISOB
6	ID (P1)	PT3	M3	ID (P3)	-	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISO15
7	ID (P1)	-	-	ID (P2)	-	Processeur hôte HP1 vers carte SIM (HP2)
8	ID (P2)	-	-	ID (P1)	-	Carte SIM (HP2) vers processeur hôte
9	ID (P2)	PT1	M1	ID (P3)	-	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISOA
10	ID (P2)	PT2	M1	ID (P3)	ID (P2)	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISOB
11	ID (P2)	PT3	M1	ID (P3)	ID (P2)	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISO15
12	ID (P2)	PT1	M3	ID (P3)	-	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISOA
13	ID (P2)	PT2	M3	ID (P3)	ID (P2)	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISOB
14	ID (P2)	PT3	M3	ID (P3)	ID (P2)	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISO15

Tableau 2 : Exemple de table de routage préenregistrée avec des points sources localisés dans HP1 ou HP2

CHANI	IDdp						Commentaires
	IDsp	PTi	Mi	Envoyer	Notifier	Occupée	
1	ID(P1)	PT1	M1	ID(P3)	ID(P2)	1	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISOA
2	ID(P1)	PT2	M1	ID(P3)	-	0	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISOB
3	ID(P1)	PT3	M1	ID(P3)	-	0	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode lecteur ISO15
4	ID(P1)	PT1	M3	ID(P3)	ID(P2)	0	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISOA
5	ID(P1)	PT2	M3	ID(P3)	-	0	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISOB
6	ID(P1)	PT3	M3	ID(P3)	-	0	Processeur hôte HP1 vers interface CLINT en mode "device" ISO15
7	ID(P1)	-	-	ID(P2)	-	1	Processeur hôte HP1 vers carte SIM (HP2)
8	ID(P2)	-	-	ID(P1)	-	0	Carte SIM (HP2) vers processeur hôte HP1
9	ID(P2)	PT1	M1	ID(P3)	-	0	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISOA
10	ID(P2)	PT2	M1	ID(P3)	ID(P2)	0	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISOB
11	ID(P2)	PT3	M1	ID(P3)	ID(P2)	0	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode lecteur ISO15
12	ID(P2)	PT1	M3	ID(P3)	-	1	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISOA
13	ID(P2)	PT2	M3	ID(P3)	ID(P2)	0	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISOB
14	ID(P2)	PT3	M3	ID(P3)	ID(P2)	0	Carte SIM (HP2) vers interface CLINT en mode "device" ISO15

Tableau 3 : Exemple de table de routage dynamique avec un point source localisé dans l'interface CLINT et sans mettre en œuvre le second aspect de l'invention (toutes les données sont envoyées aux deux processeurs hôtes HP1, HP2)

CHANI	IDSP	PTi	Mi	IDdp		Commentaires
				ID(P1)	ID(P2)	
40	ID(P3)	PT1	M1	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode lecteur ISO A vers processeurs hôtes HP1, HP2
41	ID(P3)	PT2	M1	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode lecteur ISO B vers processeurs hôtes HP1, HP2
42	ID(P3)	PT3	M1	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode lecteur ISO 15693 vers processeurs hôtes HP1, HP2
43	ID(P3)	PT1	M2	ID(P2)	ID(P2)	Interface CLINT en mode émulation ISO A vers processeurs hôtes HP1, HP2
44	ID(P3)	PT2	M2	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode émulation ISO B vers processeurs hôtes HP1, HP2
45	ID(P3)	PT3	M2	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode émulation ISO 15693 vers processeurs hôtes HP1, HP2
46	ID(P3)	PT1	M3	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode "device" ISO A vers processeurs hôtes HP1, HP2
47	ID(P3)	PT2	M3	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode "device" ISO B vers processeurs hôtes HP1, HP2
48	ID(P3)	PT3	M3	ID(P1)	ID(P2)	Interface CLINT en mode "device" ISO 15693 vers processeurs hôtes HP1, HP2

Tableau 4 : Exemple de table de routage préenregistrée ayant un point source localisé dans l'interface CLINT (second aspect de l'invention)

CHANi	IDsp	PTi	Mi	IDdp		Utilisé	Commentaires
				Envoyer	Notififier		
40	ID (P3)	PT1	M1	ID (P1)	ID (P2)		Interface CLINT en mode lecteur ISO A vers processeur hôte HP1
41	ID (P3)	PT2	M1	ID (P1)	ID (P2)		Interface CLINT en mode lecteur ISO B vers processeur hôte HP1
42	ID (P3)	PT3	M1	ID (P2)			Interface CLINT en mode lecteur ISO 15693 vers carte SIM (HP2)
43	ID (P3)	PT1	M2	ID (P2)			Interface CLINT en mode émulation carte ISO A vers carte SIM (HP2)
44	ID (P3)	PT2	M2	ID (P1)	-		Interface CLINT en mode émulation carte ISO B vers processeur hôte HP1
45	ID (P3)	PT3	M2	-	ID (P2)		Interface CLINT en mode émulation carte ISO 15693 vers carte SIM (HP2) (notification uniquement)
46	ID (P3)	PT1	M3	ID (P1)	ID (P2)		Mode "device" ISO A ; appariement géré par le processeur hôte
47	ID (P3)	PT2	M3	-	-		Aucune action (configuration interdite)
48	ID (P3)	PT3	M3	ID (P1)	ID (P2)		Mode "device" ISO 15693 ; appariement géré par le processeur hôte

REVENDEICATIONS

1. Procédé de routage de données dans un jeu de puces comprenant au moins deux processeurs hôtes (HP1, HP2) et une interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT) de type RFID configurable selon plusieurs modes de fonctionnement (Mi, M1, M2, M3) et selon plusieurs protocoles de communication sans contact (PTi, PT1, PT2, PT3),

procédé comprenant une étape de routage, vers au moins l'un des processeurs hôtes, de données reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact,

caractérisé en ce que l'étape de routage comprend une étape préalable de détermination d'un point de destination des données dans un processeur hôte (HP1, HP2) en utilisant comme critères de détermination du point de destination le mode de fonctionnement (Mi) et le protocole de communication sans contact (PTi) utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

2. Procédé selon la revendication 1, comprenant les étapes consistant à :

- préenregistrer dans une table de routage (RT) des chemins de données comprenant chacun un identifiant d'un point de destination (IDdp), un paramètre de mode de fonctionnement (Mi) de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact (PTi), et
- lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au moins un point de destination des données en recherchant dans la table de routage un chemin de données ayant un

paramètre de mode de fonctionnement (Mi) et un paramètre de protocole de communication sans contact (PTi) correspondant aux paramètres de mode de fonctionnement et de protocole de communication sans contact utilisés par
5 l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

10 3. Procédé selon l'une des revendications 1 et 2, comprenant les étapes consistant à :

- en réponse à une commande (CMD) d'ouverture de chemin de données émise par un point source (P1, P2) localisé dans le processeur hôte, et désignant un point de
15 destination (P3) localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT), définir un chemin de données reliant le point source au point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage (CHANi) et en enregistrant
20 dans une table de routage (RT) le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant au moins un identifiant (IDsp) du point source et un identifiant (IDdp) du point de destination,

- envoyer au point de destination des données fournies par le point source en les encapsulant dans une trame
25 (DF) ayant un champ d'en-tête de taille réduite comprenant le numéro de canal de routage, et

- sur réception de données encapsulées dans une trame (DF) ayant un champ d'en-tête comprenant le numéro de
30 canal de routage, rechercher un point de destination des données dans la table de routage en utilisant le numéro de canal de routage en tant qu'index de sélection du point de destination.

35 4. Procédé selon la revendication 3, comprenant les étapes consistant à :

- en réponse à une commande (CMD) d'ouverture de chemin de données émise par un point source (P1, P2) localisé dans le processeur hôte et désignant un point de destination (P3) localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT),
5 ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage (CHANi) et en enregistrant dans la table de routage le numéro de canal de routage et
10 des paramètres de routage comprenant un paramètre de mode de fonctionnement (Mi) de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans contact (PTi), et
- 15 - configurer l'interface d'émission/réception de données sans contact pour qu'elle émette des données dans un canal de transmission de données sans contact en utilisant les paramètres de mode de fonctionnement (Mi) et de protocole de communication sans contact (PTi)
20 figurant dans la table de routage pour le chemin de données par l'intermédiaire duquel les données à émettre ont été reçues.

5. Procédé selon l'une des revendications 3 et 4,
25 dans lequel la table de routage est également utilisée pour ouvrir un chemin de données entre deux processeurs hôtes.

6. Procédé selon l'une des revendications 1 à 5,
30 comprenant une étape de prévision de commandes de création de chemins de données comprenant des paramètres de routage et des paramètres de configuration de l'interface d'émission/réception de données sans contact à enregistrer dans la table de routage.

35

7. Procédé selon l'une des revendications 1 à 6,
dans lequel la table de routage est remplie ou vidée de

façon dynamique lorsque des chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte (HP1, HP2) sont créés ou fermés.

5 8. Procédé selon l'une des revendications 1 à 6, comprenant une étape de préenregistrement dans la table de routage de chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte (HP1, HP2).

10 9. Procédé selon l'une des revendications 1 à 8, dans lequel des points sources ou des points de destination enregistrés dans la table de routage sont des services exécutés par un processeur hôte.

15 10. Procédé selon l'une des revendications 1 à 9, dans lequel les paramètres de routage mémorisés dans la table de routage comprennent également un identifiant d'un point de notification (IDdp) devant recevoir copie des données envoyées au point de destination.

20 11. Procédé selon l'une des revendications 1 à 10, mis en oeuvre dans un jeu de puces dans lequel un processeur hôte est un circuit sécurisé tel un circuit intégré de carte SIM.

25 12. Dispositif d'émission/réception de données (NFCR2) comprenant une interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT) de type RFID configurable selon plusieurs modes de fonctionnement (Mi, M1, M2, M3)
30 et selon plusieurs protocoles de communication sans contact (PTi, PT1, PT2, PT3), un contrôleur (NFCC) et au moins deux ports d'entrée/sortie (INT1, INT2) pour relier l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT) à au moins deux processeurs hôtes (HP1, HP2),
35 caractérisé en ce que le contrôleur (NFCC) est configuré pour, lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact

via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au moins un point de destination des données dans un processeur hôte (HP1, HP2) en utilisant comme critères de détermination du point de destination le mode
5 de fonctionnement (Mi) et le protocole de communication sans contact (PTi) utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont reçues.

10

13. Dispositif selon la revendication 12, dans lequel le contrôleur (NFCC) est configuré pour :

- préenregistrer dans une table de routage (RT) des chemins de données ayant un point source localisé dans
15 l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT), et pour chacun de ces chemins de données, au moins un identifiant d'un point de destination (IDdp), un paramètre de mode de fonctionnement (Mi) de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un
20 paramètre de protocole de communication sans contact (PTi), et

- lorsque des données sont reçues par l'interface d'émission/réception de données sans contact via un canal de transmission de données sans contact, déterminer au
25 moins un point de destination des données en recherchant dans la table de routage un chemin de données ayant un paramètre de mode de fonctionnement (Mi) et un paramètre de protocole de communication sans contact (PTi) correspondant aux paramètres de mode de fonctionnement et
30 de protocole de communication sans contact utilisés par l'interface d'émission/réception de données sans contact pour créer le canal de transmission de données sans contact par l'intermédiaire duquel les données sont
reçues.

35

14. Dispositif selon l'une des revendications 12 et 13, dans lequel le contrôleur (NFCC) est configuré pour :

- en réponse à une commande (CMD) d'ouverture de chemin de données émise par un point source (P1, P2) localisé dans le processeur hôte et désignant un point de destination (P3) localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT),
5 ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage (CHANi) et en enregistrant dans une table de routage (RT) le numéro de canal de
10 routage et des paramètres de routage comprenant au moins un identifiant (IDsp) du point source et un identifiant (IDdp) du point de destination, et

- sur réception de données encapsulées dans une trame (DF) ayant un champ d'en-tête comprenant le numéro de
15 canal de routage, rechercher un point de destination des données dans la table de routage en utilisant le numéro de canal de routage en tant qu'index de sélection du point de destination.

20 15. Dispositif selon la revendication 14, dans lequel :

- le contrôleur (NFCC) est configuré pour, en réponse à une commande (CMD) d'ouverture de chemin de données émise par un point source localisé dans un processeur hôte
25 (HP1, HP2) et désignant un point de destination (P3) localisé dans l'interface d'émission/réception de données sans contact (CLINT), ouvrir un chemin de données entre le point source et le point de destination en attribuant au chemin de données un numéro de canal de routage
30 (CHANi) et en enregistrant dans la table de routage le numéro de canal de routage et des paramètres de routage comprenant un paramètre de mode de fonctionnement (Mi) de l'interface d'émission/réception de données sans contact et un paramètre de protocole de communication sans
35 contact (PTi), et

- l'interface d'émission/réception de données sans contact est configurée pour émettre des données dans un

canal de transmission de données sans contact en utilisant les paramètres de mode de fonctionnement (Mi) et de protocole de communication sans contact (PTi) figurant dans la table de routage pour le chemin de données par l'intermédiaire duquel les données à émettre ont été reçues.

16. Dispositif selon l'une des revendications 14 et 15, dans lequel le contrôleur utilise également la table de routage pour ouvrir un chemin de données entre deux processeurs hôtes (HP1, HP2)

17. Dispositif selon l'une des revendications 14 à 16, dans lequel le contrôleur (NFCC) est configuré pour décoder des commandes de création de chemins de données comprenant des paramètres de routage et des paramètres de configuration de l'interface d'émission/réception de données sans contact, et pour enregistrer dans la table de routage les paramètres de routage et de configuration présents dans les commandes.

18. Dispositif selon l'une des revendications 14 à 17, dans lequel le contrôleur (NFCC) est configuré pour remplir ou vider de façon dynamique la table de routage lorsque des chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte (HP1, HP2) sont créés ou fermés.

19. Dispositif selon l'une des revendications 14 à 17, dans lequel le contrôleur (NFCC) est configuré pour préenregistrer dans la table de routage des chemins de données ayant un point source localisé dans un processeur hôte (HP1, HP2).

20. Dispositif selon l'une des revendications 14 à 19, dans lequel des points sources ou des points de

destination enregistrés dans la table de routage sont des services exécutés par un processeur hôte.

21. Dispositif selon l'une des revendications 14 à
5 20, dans lequel les paramètres de routage mémorisés dans la table de routage comprennent également un identifiant d'un point de notification (IDdp) devant recevoir copie des données envoyées au point de destination.

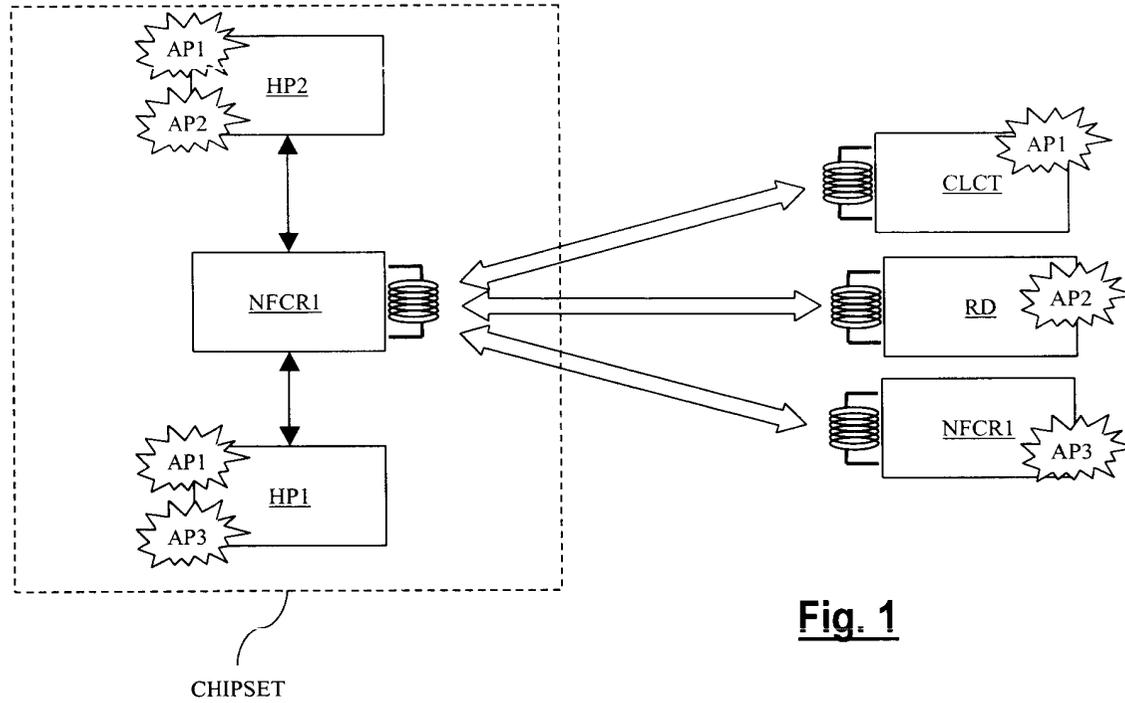


Fig. 1

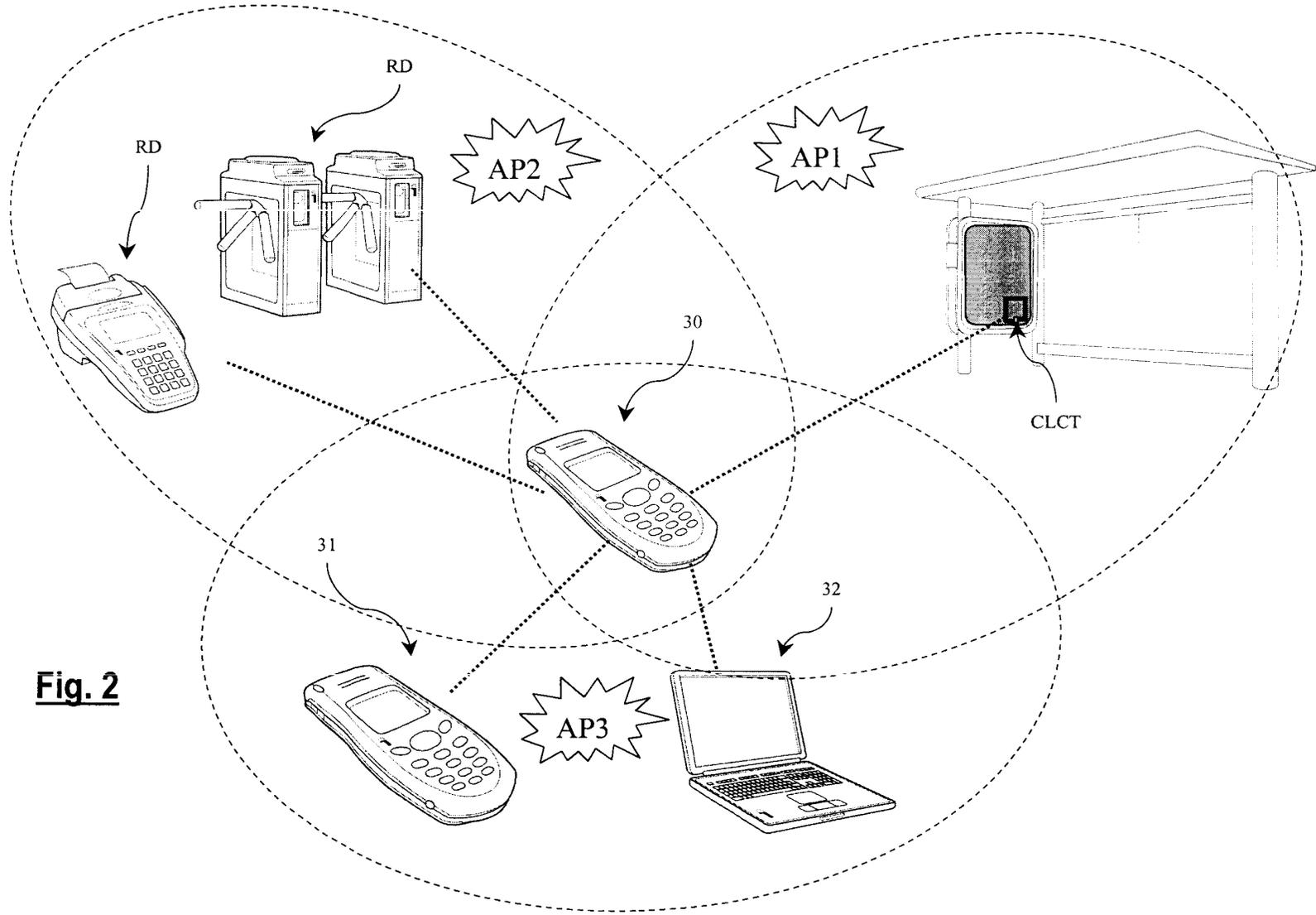


Fig. 2

3/6

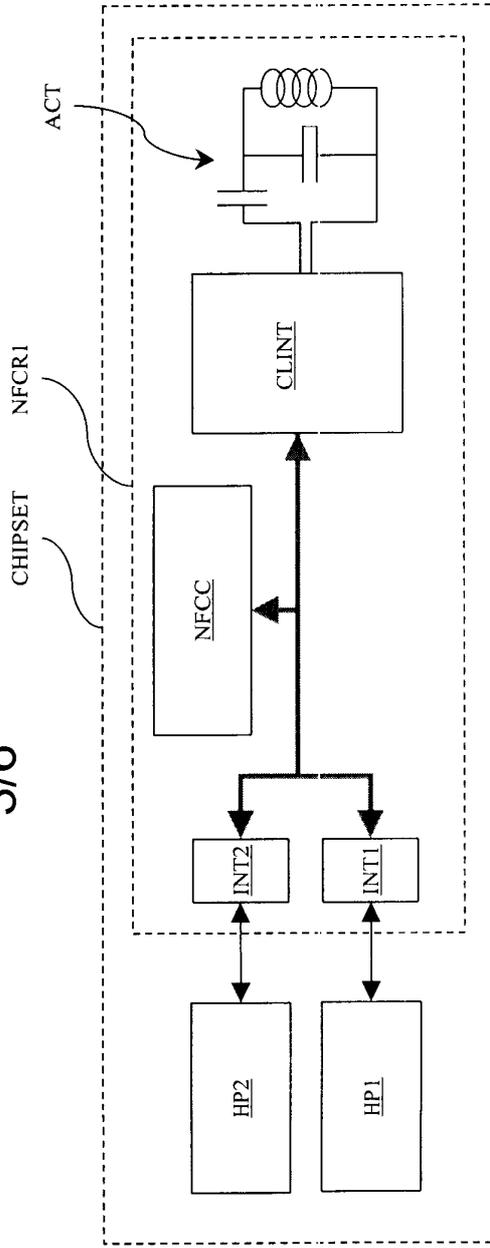


Fig. 3A

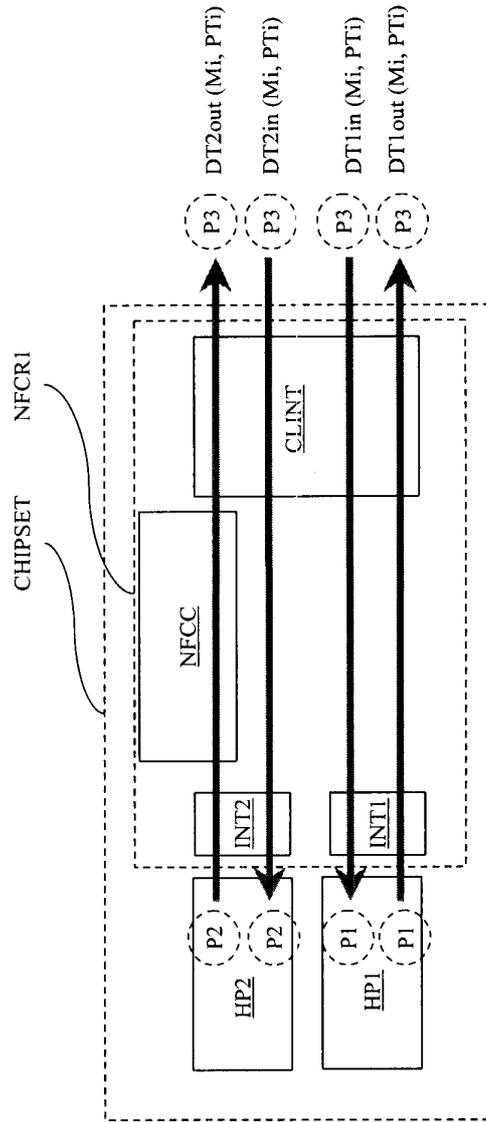


Fig. 3B

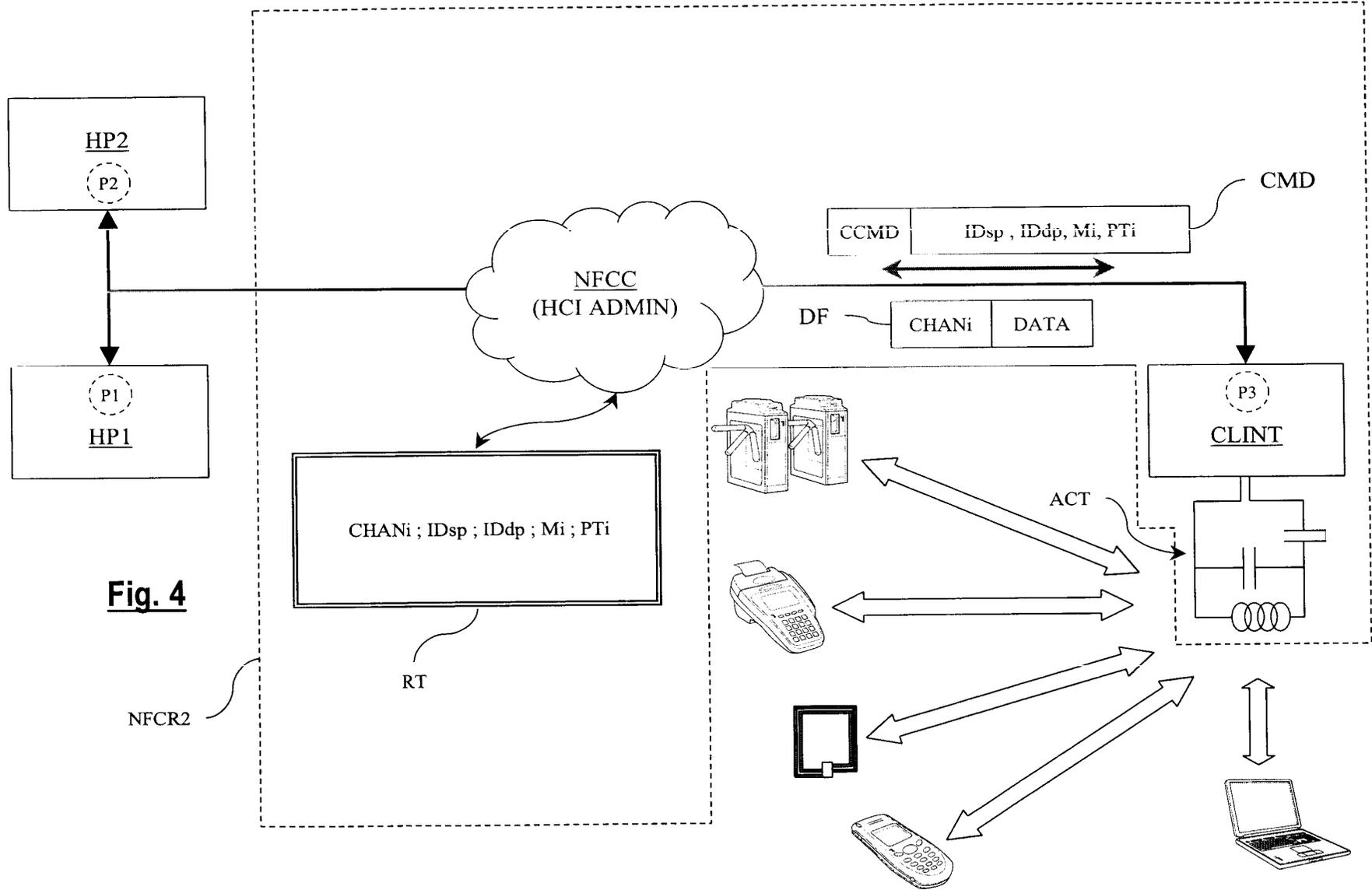


Fig. 4

NFCR2

RT

CMD

DF

ACT

5/6

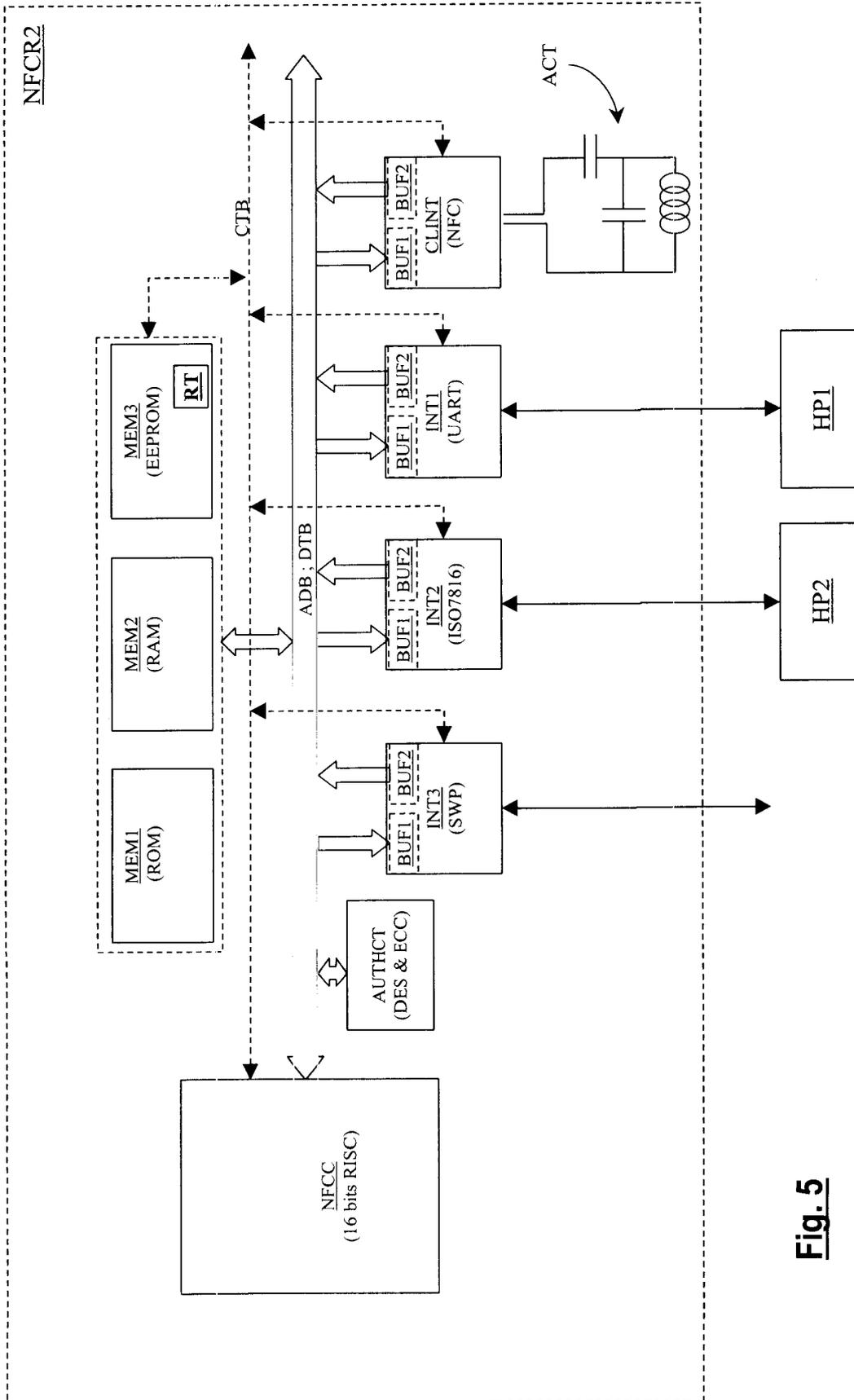


Fig. 5

6/6

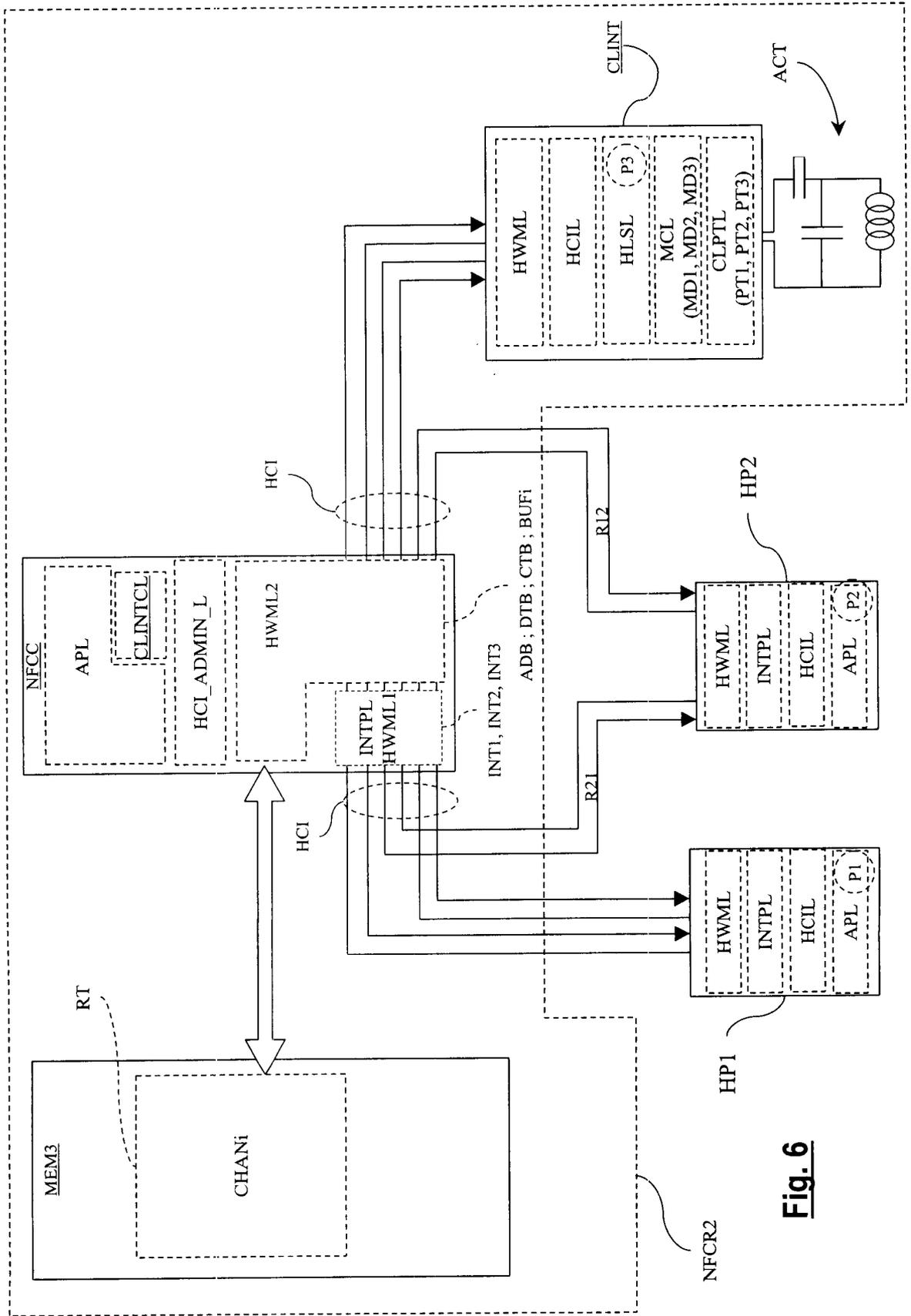


Fig. 6

**RAPPORT DE RECHERCHE
PRÉLIMINAIRE**

établi sur la base des dernières revendications
déposées avant le commencement de la recherche

N° d'enregistrement
national

FA 682387
FR 0604180

DOCUMENTS CONSIDÉRÉS COMME PERTINENTS		Revendication(s) concernée(s)	Classement attribué à l'invention par l'INPI
Catégorie	Citation du document avec indication, en cas de besoin, des parties pertinentes		
A	DE 20 2005 019239 U1 (CSB SYSTEM AG [DE]) 23 février 2006 (2006-02-23) * alinéas [0012], [0013], [0017], [0024] - [0029] *	1-21	DOMAINES TECHNIQUES RECHERCHÉS (IPC) H04B
A	US 2005/274800 A1 (CHAPMAN THEODORE A [US] ET AL) 15 décembre 2005 (2005-12-15) * alinéas [0008], [0009], [0017] - [0022], [0025] - [0030]; revendications 1,7 *	1-21	
A	WO 2005/074161 A (PEETERS JOHN P [US]) 11 août 2005 (2005-08-11) * alinéas [0007], [0009], [0041] - [0043], [0051], [0076], [0093], [0094]; revendications 1,5,6,25,28,30,35,39,49,52 *	1-21	
A	US 2005/193103 A1 (DRABIK JOHN [US]) 1 septembre 2005 (2005-09-01) * alinéas [0066], [0075], [0076], [0098] - [0109], [0115], [0128], [0129], [0138], [0153] - [0157] *	1-21	
Date d'achèvement de la recherche		Examineur	
13 février 2007		Ernst, Christian	
CATÉGORIE DES DOCUMENTS CITÉS X : particulièrement pertinent à lui seul Y : particulièrement pertinent en combinaison avec un autre document de la même catégorie A : arrière-plan technologique O : divulgation non-écrite P : document intercalaire		T : théorie ou principe à la base de l'invention E : document de brevet bénéficiant d'une date antérieure à la date de dépôt et qui n'a été publié qu'à cette date de dépôt ou qu'à une date postérieure. D : cité dans la demande L : cité pour d'autres raisons & : membre de la même famille, document correspondant	

**ANNEXE AU RAPPORT DE RECHERCHE PRÉLIMINAIRE
RELATIF A LA DEMANDE DE BREVET FRANÇAIS NO. FR 0604180 FA 682387**

La présente annexe indique les membres de la famille de brevets relatifs aux documents brevets cités dans le rapport de recherche préliminaire visé ci-dessus.

Les dits membres sont contenus au fichier informatique de l'Office européen des brevets à la date du **13-02-2007**

Les renseignements fournis sont donnés à titre indicatif et n'engagent pas la responsabilité de l'Office européen des brevets, ni de l'Administration française

Document brevet cité au rapport de recherche	Date de publication	Membre(s) de la famille de brevet(s)	Date de publication
DE 202005019239 U1	23-02-2006	AUCUN	

US 2005274800 A1	15-12-2005	AUCUN	

WO 2005074161 A	11-08-2005	CA 2554007 A1	11-08-2005
		EP 1709750 A1	11-10-2006
		KR 20060116028 A	13-11-2006

US 2005193103 A1	01-09-2005	AUCUN	
